This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

第 7 部門第 3 区分

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公 表 特 許 公 報 (A)

(11)特許出願公表番号 特表2002-500855

(P2002 - 500855A)

(43)公表日 平成14年1月8日(2002.1.8)

(51) Int.Cl.⁷

識別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

HO4L 29/06

29/08

H 0 4 L 13/00

305C

307A

審査請求 未請求

予備審査請求 有

(全 80 頁)

(21)出願番号

特類平11-549695

(86) (22)出願日

平成11年3月31日(1999.3.31)

(85)翻訳文提出日

平成11年11月30日(1999.11.30)

(86)国際出願番号 (87) 国際公開番号 PCT/US99/06986

WO99/50967

(87) 国際公開日

平成11年10月7日(1999.10.7)

(31) 優先権主張番号 60/080, 310

(32) 優先日

平成10年4月1日(1998.4.1)

(33) 優先橋主張国

米国(US)

(32) 優先日

(31) 優先権主張番号 60/089, 850 平成10年6月19日(1998.6.19)

(33) 優先権主張国

米国 (US)

(71)出願人 松下電送システム株式会社

東京都目黒区下目黒2-3-8

(72)発明者 パーム ステファン

東京都目黒区下目黒2-3-8 松下電送

システム株式会社内

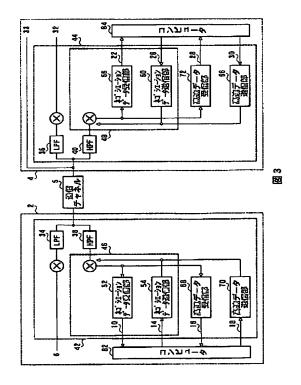
(74)代理人 弁理士 鶯田 公一

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 インプリサットチャネルプローブ付き多重xDSLモデムの起効

(57) 【要約】

通信リンクを確立するための装置と方法。ネゴシエーシ ョンデータ送信部は、複数の開始側通信装置と連接して **応答側通信装置にキャリアを送信する。ネゴシエーショ** ンデータ受信部は、複数の開始側通信装置と連撓して送 信されたキャリアに呼応して応答側通信装置からキャリ アを受信する。選択装置は、通信チャネルを確立するた めに応答側通信装置に従って、複数の通信装置から適切 な通信装置を選択する。



【特許請求の範囲】

ķ

1. 複数の開始側通信装置に連携して、応答側の通信装置にキャリアを送信する ネゴシエーションデータ送信部と、

前記送借キャリアに呼応して、複数の開始側通信装置に連携して、前記応答側 の通信装置からキャリアを受信するネゴシエーションデータ受信部と、

通信チャネルを確立するために、前記応答側通信装置に応じて複数の通信装置 から適切な通信装置を選択する選択部と、を具備することを特徴とする通信リン クを確立するための装置。

- 2. 前記送信キャリアは、使用可能なキャリア割当でに関するデータを含む請求の範囲第1項に記載の終置。
- 3. 前記送信キャリアおよび前記受信キャリアは、複数の帯域に分割される請求の範囲第1項に記載の装置。
- 4. 前記ネゴシエーションデータ送信部は、隣接する受信システムに応じて前記 キャリアを送信する請求の範囲第1項に記載の装置。
- 5. 前記送信キャッリアの送信特性は、隣接する受信局との干渉を最小にするために送信動作中再構成が可能な請求の範囲第4項に記載の装置。
- 6. 音声帯域装置との干渉を最小にするため、複数の帯域を選択するシステムを 具備することを特徴とする請求の範囲第3項に記載の装置。
- 7. 応答側の通信装置に所定のキャリアを送信し、

所定の送信キャリアに呼応して応答側の通信装置から所定のキャリアを受信し

通信チャネルを確立するために受信した所定のキャリアに応じて複数の通信装置から適切な通信装置を選択することを特徴とする通信リンク確立方法。

- 8. 送僧キャリアと受僧キャリアを複数の帯域に分割することを特徴とする請求 の範囲第7項に記載の方法。
- 9. 所定キャリアの送信は、隣接する受信システムに応じてキャリアを送信する ことを特徴とする請求の範囲第7項に記載の方法。
- 10. キャリアの送館特性の送信は、隣接する受信局との干渉を最小にするため
- 20. データを交換し、実質的に同時に分析を実行することを特徴とする請求の 範囲第17項に記載の方法。
- 21. データの交換とデータ分析の実行が連続的に発生する、範囲第17項に記載の方法。
- 2 2. データの交換は、開始側通信装置と応答側通信装置の間で複数の起動キャリアを交換することを特徴とする請求の範囲第17項に記載の方法。
- 23. 最初に複数のキャリアでデータを送信する通信装置と、

前記通信装置によって送信される前記複数のキャリア数を所定のキャリア低減システムに応じて所定のキャリア数に低減するキャリア判定装置とを具備することを特徴とする通信装置。

- 24. 前配所定キャリア低減システムは、ペア位相反転システムを具備すること を特徴とする請求の範囲第23項に記載の通信装置。
- 25. 前記所定キャリア低減システムは、変調キャリアシステムを具備することを特徴とする請求の範囲第23項に記載の通信装置。
- 26. 前記所定キャリア低減システムは、キャリア使用および要求送信システム を具備することを特徴とする請求の範囲第23項に記載の通信装置。
- 27. 前記キャリア判定装置は、起動手顧時に送信電力を制限するために複数のキャリアを前記所定キャリア数に低減する低減装置を具備することを特徴とする 請求の範囲第23項に記載の通信装置。
- 28. 前記キャリア判定装置は、もっとも使用度の高い通信チャネルを決定する 判定装置を具備することを特徴とする請求の範囲第23項に記載の通信装置。
- 29. 前記複数のキャリアの前記初期送信は、通信チャネルを確立する可能性を 高めるシステムを具備することを特徴とする請求の範囲第23項に記載の通信装 電。
- 30. 前記キャリア判定装置は、電力送信要件を低減するために前記複数のキャリアの数を前記所定キャリア数に低減することを特徴とする請求の範囲第29項に配象の通信基準
- 31. 開始側通信装置と応答側通信装置の間で高速通信リンクのネゴシエーションを行うために非変質キャリアを交換し、

に送信動作中キャリアの再構成を行うことを特徴とする請求の範囲第9項に記載 の方法。

11.通信チャネルを通じて開始側通信装置と応答側の通信装置の間でデータを 交換するデータ交換装置と、

前記通信チャネルの特性を評価するために前記交換データを分析する暗黙チャネルプローブ装置、とを具備することを特徴とする、通信信号の送信および受信の少なくとも一方を実行する通信装置。

- 12. 前記データ交換装置は、前記分析済み交換データの結果を前記交換データの一部として送信する送信機を具備することを特徴とする請求の範囲第11項に記載の通信装置。
- 13. 前記暗黙チャネルプローブ装置は、前記交換データのスペクトル分析を実行することによって前記通信チャネルを監視するアナライザを具備することを特徴とする請求の範囲第11項に記載の通信装置。
- 14.前記データの交換および前記交換データの分析は、実質的に同時に発生することを特徴とする請求の範囲第13項に記載の通信装置。
- 15. 前記データの交換および前記交換データの分析は、連続的に発生すること を特徴とする請求の範囲第13項に記載の通信装置。
- 16. 前記交換データは複数の起動キャリアからなり、前記複数の起動キャリア は前記開始側通信装置および前記応答側通信装置の間で交換されることを特徴と する請求の範囲第13項に記載の通信装置。
- 17. 通信チャネルを通じて開始側通信装置と応答側通信装置との間でデータを 交換し、

通信チャネルの特性を評価するために交換データに対して暗黙チャネルプロー ブ分析を実行することを特徴とする、通信信号の送信および受信の少なくとも一 方を行う方法。

- 18. データの交換は、分析済み交換データの結果を交換データの一部として送 信することを特徴とする請求の範囲第17項に記載の方法。
- 19. 前記暗黙チャネルプローブ分析の実行は、交換データのスペクトル分析を 実行することを特徴とする請求の範囲第17項に記載の方法。

開始側通信装置と応答側通信装置のうち一方が高速通信リンクのネゴシエーションを行うため前記非変調キャリアを処理できない場合、所定の通信リンクを確立するためにフォールバック手順を実行することを特徴とする通信リンクを確立する方法。

- 32. フォールバック手順の実行は、従来の高速通信装置との通信リンクを確立 するため所定のエスケープ手順を実行することを特徴とする請求の範囲第31項 に記載の方法。
- 33. フォールバック手順の実行は、従来の高速通信装置との通信リンクを確立 するため所定の明示的接続手順を実行することを特徴とする請求の範囲第31項 に記載の方法。
- 34.フォールバック手順の実行は、音声帯域通信リンクを確立するため音声変 調手順を実行することを特徴とする請求の範囲第31項に記載の方法。
- 35. 第1装置と第2装置の間で通信リンクを確立する方法で、
- 第1装置と第2装置の一方に第1機能リストを送信し、

第1機能リストに呼応して第1装置と第2装置の残りの一方が送信した第2機能リストを受信し、

通信チャネルを確立するために第2機能リストに従って複数の通信モードから 適切な通信モードを選択し、

第1装置と第2装置の一方が非データ交換状態になり、データが第1装置と第 2装置の同で交換される場合、通信リンクを再確立するために単純化された初期 化手順を実行することを特徴とする第1装置と第2装置の間で通信リンクを確立 する方法。

- 36. 第1装置と第2装置の間で通信リンクを確立する方法で、
 - 第1装置と第2装置の間で共通の通信機能を確立し、

確立された共通通信機能に従って複数の通信モードから適切な通信モードを選択し、

第1装置と第2装置の一方が非データ交換状態になり、データが第1装置と第 2装置の間で交換される場合、通信リンクを再確立するために単純化された初期 化手順を実行することを特徴とする第1装置と第2装置の間で通信リンクを確立 する方法。

37. 第1通信装置と第2通信装置の間で通信リンクを確立するためにネゴシエーションプロトコルを累行し、

組込み動作チャネルとしての役割を果たすため通信リンクの確立時にネゴシエーションプロトコルのキャリアを維持することを特徴とする通信リンクを確立する方法。

- 38. 組込み動作チャネルは、管理データを送信することを特徴とする請求の範囲第37項に記載の方法。
- 39. ハンドシェイク通信手順を実行する手段と、

簡易ネットワーク管理プロトコルを用いて端末からハンドシェイク通信パラメータを構成する手段と、を具備することを特徴とする通信装置。

- 40. 前記端末から前記ハンドシェイク通信パラメータを監視する手段をさらに 具備することを禁衛とする静水の範囲菓39項に記載の通信装置。
- 41. 高速通信リンクを確立するためにアドミニストレーション、オペレーションおよびマネージメント(AOM)、簡易ネットワーク管理プロトコル (SNMP) を用いてハンドシェイク手順を構成し監視する通信装置。

DSL、ADSL、VDSL、HDSL、SHDSL、SDSL(以上をまとめ て一般に x DSLと称す)などを含むが、これには関定されない。

各xDSLバリエーションは種々の通信方式を用いるため、上り、下り転送速度は異なり、また異なる周波数帯域のツイストペア通信チャネルを利用する。種々の構成のツイストペアワイヤには広範囲にわたって物理的、環境的制限が伴うため、可能な通信機能帯域の予測は大きく異なる。例えば、ツイストペアワイヤ(例えばCAT5ワイヤに対してCAT3ワイヤ)の品質によっては、所定のxDSL方式では公表された最高データ転送速度でデータ送信を行うことができない場合がある。

既存のxDSL技術は高速データ転送の問題を解決することを約束しているが、xDSL機器の迅速な開発と起動にはいくつかの障害が存在する。

種々の×DSL方式のうちいくつかは、音声帯域および超音声帯域の周波数帯域で一つのツイストペアによる同時通信を可能にする。音声帯域および音声帯域より高い帯域の同時通信を実現するために、×DSLバリエーションによっては低域フィルタ、高域フィルタなどのフィルタやスプリッタと呼ばれるフィルタの組み合わせを必要とするものがある。フィルタは音声帯域の通信を担う超音声帯域の周波数帯域を分離する。フィルタの使用方法と種類は設備ごとに異なる場合がある。

最近、そのようなフィルタの使用を排除、ないし削減するための技術や市場からの刺激が存在する。このように、特定の通信チャネルにとってフィルタの存在および(または)その種類は不明な場合が往々にしてある。そのようなフィルタはどの通信方法が利用可能であるかに影響するので、通信方法を起動する前にそのようなフィルタの存在および構成を認識するための通信装置が必要である。

多様な×DSLおよび高速アクセステクノロジーによる解決法については、公 表標準、専有標準および(または)事実上の標準に記述されている。ある接続の 一端にある機器は、互いに互換性を持ち得る(互換性を持たない)標準(または 複数の標準)を満たし得る。一般に、種々の標準間に起動および初期化方法につ いて互換性がなかった。

【発明の詳細な説明】

インプリサットチャネルプローブ付き多重XDSLモデムの起動 祭組の事号

1.発明の分野

本発明はモデムなどの通信装置およびデータ通信を可能にする方法、特に種々 の通信構成を検出し適切な通信構成を選択して、通信リンクを確立する装置と 方法に関する。

2. 背景その他の情報

従来、モデム(アナログおよびデジタル)などのデータ通信装置は、公衆回線網(PSTN)を介してある場所から別の場所にデータを送信するために使用されてきた。このようなモデムは、通常P'STNの従来の音声帯域(例えば約0kH~4kHの帯域)で動作する。初期のモデムはPSTNを介して毎秒約300ビット(bps)以下の速度でデータを送信していた。時がたつにつれて、またインターネットの普及が進むにしたがって、より高速の通信方式(例えばモデム)が要求され開発された。現在、利用可能な最高速のアナログモデム(国際電気通信連合(ITUーT)が定義するITUーTV。34モデムと称す)は、理想的な条件下で約33、600bpsの速度でデータ通信を行う。ITUーTV。90と呼ばれるハイブリッド・デジタル・アナログモデムは理想的な条件下で約56、000bpsの速度までのデータ通信を実現可能である。これらのモデムはPSTNの約4kHzの帯域でデータ交換を継続して行う。

大きさが数メガバイト (MB) のデータファイルを転送することも珍しくはない。 V. 3 4 変調を利用して動作するモデムは、そのようなファイルの転送に長時間を必要とする。その結果、さらに高速のモデムとインターネットアクセス方法に対する需要が高まってきた。

したがって、従来の4kHz帯域を超えるスペクトルを使用するローカルツイストワイヤペア上で高速あるいは広帯域のデータを送信するために多くの新しい 通信方法が提案され開発されている。様々な"趣き"(パリエーション)のデ

ジタル加入者用回線(DSL)モデムが開発され、また開発中である。例えば、

従来の音声帯域(例えば0-4kHz帯域)内での通信を行う従来のアナログモデムと共存する能力、セントラルオフィス機器におけるバラツキや回線品質などの×DSLデータ通信方式を取り巻く回線環境は、きわめて多種多様で複雑である。したがって、最適かつ干渉のない通信回線を確立するためには、通信機器の機能を判定する機能ばかりではなく通信チャネルの機能を判定する機能が不可欠である。

ユーザのアプリケーションによっては広範なデータ帯域要件を持つものがある。一般に、複数の×DSLボックスに含まれる×DSL標準のうちユーザは常に最高の機能を持つ×DSL標準を使用することができたとしても、通信コストは一般に利用帯域に関連しているためもっとも高価なものになるであろう。低い帯域のアプリケーションを使用する場合、ユーザは高い帯域の×DSLサービスを使用するのとは反対に、低い帯域の×DSL(すなわちより低価格の通信サービス)に対する好みを表示する機能を望む場合がある。その結果、ユーザサービスとアプリケーション要件を回線の他端(例えばセントラルオフィス)に自動的に表示するシステムを設けることが望ましい。

通信機器および通信チャネルの物理的構成の他にも、高速データアクセスの持つ複雑性は規制問題による影響も受ける。その結果、通信チャネルの各端部における可能な構成上の組み合わせは著しく増加した。

1996年の米国電気通信法によって、競争力のある(CLEC)使用法およびワイヤを設置した現電話プロバイダ(ILEC)に対して金属ツイストワイヤベアの大規模なインフラストラクチャの道が開かれた。このように、多数のプロバイダが一つのワイヤベアに対する信頼性及び設備を異ならせる場合がある。

特定のセントラルオフィス終端において、特定の通信チャネル(回線)は、音声帯域専用、ISDN、または多くの新しい×DSL(ADSL、VDSL、HDSL、SDSLなど)サービスのどれか一つに対して単独に与えられ得る。カータフォーン裁判の判決以来、電話サービスのユーザ(顧客)は、音声帯域チャネルに通信顧客構内機器(例えば電話、留守番電話、モデムなど)を配置(すなわち設置および利用)する広範な自由がある。ただし、専用回線に関連した顧客構内機器(CPE)は、サービスプロバイダにより設置されることが一般的で

ある。高速通復市場が発展するにしたがって、顧客もまた従来の音声帯域を超える帯域を用いて高速回線用の独自のCPEを選択し設置する選択の自由を期待し要求するようになる。この結果、サービスプロバイダには広範囲の機器が特定の回線に接続されるという予想外の事態に対応しなければならないという重圧がかかることになる。

顕客構内(例えば家庭、オフィスなど)の顧客構内配線条件/構成および配線のノードに設置済みの装置の範囲は多様で、特定することは不可能である。サービスプロバイダにとって技術者および(または)職人を派遣して構内配線を分析し(あるいは)インストレーションを行うことは大きなコスト負担である。したがって、多くの通信方法や構成方法が存在する状況における回線の初期化には効率的で費用のかからない(すなわち人的介入が不要な)方法が必要になる

さらに、通信チャネルの終端と実際の通信装置の間にはスイッチング機器が存在している。そのスイッチング機器は特定の種類の通信装置に特定の回線を切換えるように機能する場合がある。

このように、種々の機器や通信チャネル、規制環境などの問題を解決する高速 データアクセス起動技術(装置および方法)が緊急に必要とされる。

かつてITU一ては音声帯域チャネル上でデータ通信を開始する推奨方法を発表したことがある。特に、次の2つの勧告が出された。

1) 勧告V. 8 (09/94) - 一般交換電話網上のデータ通信セッションの開始手頭、および

2) データ回線終端機器 (DCE) 間および一般交換電話網上のデータ 端末機器 (DTE) 間の共通動作モードの触別および選択の手順

いずれの勧告も使用する変調方式、プロトコルなどの互いに共通の(共有)動作モードを識別しネゴシエーションを行うために各モデムから転送されるビットシーケンスを使用する。ただし、いずれの起動シーケンス勧告も従来の音声帯域通信方法にしか適用できない。さらに、これらの従来の起動シーケンスは、モデム間の通信チャネルの構成および(または)条件をテスト(および/または指定)しない。

CAT3 - 16MHzの通信に対してクリーンな送信を行うため設計、

テストされるケーブルおよびケーブルコンポーネント。10Mbpsでの音声およびデータ/LANトラフィックに使用

CAT5 — 100MHzの通信に対してクリーンな送信を行うため設計、 テストされるケーブルおよびケーブル部品

通信方法 - モデム、変調、回線コードなどの名称で呼ばれることがある通 信形態

下り - x TU-Cから x TU-Rへの送信方向

エラーフレーム — フレームチェックシーケンス(FCS)エラーを含むフ レーム

Galf — 81 เธの値を持つオクテット、すなわちHDLCフラグの1の 補数

開始信号 - 起動手順を開始する信号

開始局 一 起動手順を開始するDTE、DCE、およびその他の関連端末機 器

無効フレーム ー トランスパレンシーオクテットを除いてフラグ間のオクテット数が 4 未満のフレーム

メッセージ ー 変調送信を通じて伝搬されるフレーム化情報

金属ローカルループ - 顧客構内へのローカルループを形成する通信チャネル5、金属ワイヤ

応答信号 一 開始局に応答して送られる信号

応答局 - リモート局からの通信トランザクションの開始に応答する局

セッション - ネットワーク上のコンピュータまたはアプリケーション同士 の始めから終わりまで測定したアクティブな通信接続

信号 - トーンに基づく通信によって伝搬される情報

信号ファミリー あるキャリアスペーシング周波数の整数倍のキャリアセットグループ

スプリッター - 金属ローカルループを2つの動作帯域に分割するよう設計

ただし、通信リンクの確立に成功した場合、複数の×DSLモデムが実際の

相互接続を行う前に接続についてネゴシェーションを行う時点で周波数特性、ノイズ特性、スプリッタの有無などの回線条件情報は有用である。

音声帯域プロービング技術は周知の技術であり、音声帯域回線条件の情報を確認するために使用することができる。そのような技術は、V.34などの特定の変調方法の最適化のために使用されたが、起動方法および(または)通信選択方法の最適化のためには使用されなかった。複数の変調方法を持つ装置セットにおいて、V.8またはV.8bisはネゴシエーションを実行し特定の変調を選択するために使用された。変調起動シーケンスの開始後、回線プロービング技術は通信チャネルの条件のなんらかの表示を受信するために使用される。その時点で所定の通信チャネルが選択した変調方法を効果的にサポートできないことが判明した場合、従来の技術では効果的な変調方法を発見するため試行錯誤的(すなわち自動学習的)フォールバック技術が採用される。

より侵れた通信リンクを確立するために、最適な通信方法を選択する前に回線 条件を観察(試験)する方法が必要である。特定の変調に対してデータ速度を上 げる技術が確立されてはいるが、従来の技術は通信方法の選択を助けるチャネル 情報を用いる方法は提供しない。

あいにく、技術の現状において一般的チャネル構成の知識なしに機能に関する ネゴシエーションが発生する。スペクトルやスプリッティングなどの明確な知識 は、最適な通信メカニズム(変調)決定プロセスの選択には不可欠である。

定義

以下の議論において、次のような定義を使用する。

起動局(発呼局) - xDSLサービスを起動するDTE、DCEおよびその他の間漸端主機器

着呼局 - GSTN上で発生した発呼に応答するDTE、DCEおよびその他の関連端末機器

キャリアセット - 特定の x D S L 勧告の P S D マスクに関連した 1 つまたは複数の周波数セット

された高域フィルタと低域フィルタの組み合わせ

電話モード 一 通信方法として(変調された情報を伝搬するメッセージで

はなく)音声または他のオーディオを選択した動作モード

端末 一 局、および

上り - xTU-RからxTU-Cへの送信方向

略語

次の略語は、詳細な議論の全般にわたって使用する。

ACK 一 肯定応答メッセージ

ADSL ー 非同期デジタル加入者回線

ANS - V. 25 7 > サート->

ANSam - V. 8変調アンサートーン

AOM - アドミニストレーション、オペレーションおよびマネージメント

CCITT — 国際電信電話諮問委員会

CDSL - 消費者デジタル加入者回線

CR - 機能リクエスト

CLR ー 機能リストリクエスト

DCME ー デジタル回路多重化機器

DPSK - 差動位相偏移変調

DIS - デジタル隣別信号

DMT ー ディスクリート・マルチトーン

DSL - デジタル加入者回線

EC - 反響消去

EOC - 組込み式動作チャネル

ES ー エスケープ信号

FCS ー フレームチエックシーケンス

FDM - 周波数分割多重伝送方式

xTU-R - xDSLのリモート端末装置

GSTN - 一般交換電話網 (PSTNと同じ)

HDSL ー ハイレベルデータリンクコントロール

HSTU ー ハンドシェイクトランシーバユニット

IETF ー インターネットエンジニアリングタスクフォース

ISO - 国際標準化機構

ITU一T - 国際電気通信連合電気通信標準化セクタ

LSB - 最下位ビット

LTU ー 電線成端装置(セントラルオフィス終端)

MR - モードリクエスト

MS ー モードセレクト

MSB - 最上位ビット

NAK 一 否定応答メッセージ

NTU - ネットワーク成端装置(顧客構内終端)

OGM - 発館メッセージ(録音音声またはその他のオーディオ)

ONU - 光学ネットワーク装置

POTS - 普通の従来電話サービス

PSD - スペクトル密度

PSTN - 公衆交換電話網

RADSL - レートアダプティブDSL

REQ ー リクエストメッセージタイプメッセージ

RFC ー コメント用リクエスト

RTU 一 RADSL端末装置

SAVD ー 同時または交互音声およびデータ

SNR 一 信号対ノイズ比

VDSL - 超高速デジタル加入者回線

xDSL - 種々のデジタル加入者回線(DSL)のいずれか

x TUーC ー x D S L のセントラル端末装置、および

本発明により、可能な高速通信を決定する手頃、高速データ通信のための搭

載機能の選択、および通信回線特性の試験は同時に実行することが可能になり、 所定のデータ通信手順に該当するハンドシェイクプロトコルに直ちに移行することができる。この点で、手順は連続的にも実行することが可能であると理解され

本発明は最適のネゴシエーションのために通信チャネルの両側に含めることができる。ただし、本発明の利点を生かすという点で、通信チャネルの一方の側のみに取り入れる(含める)ことができる。そのような構成は通信システムに正確に通知され、通信システムが従来の(アナログ)通信方法を提供し従来の通信方法に立ち帰ることが適切な場合は、そうすることも可能である。

本発明は実際の高速通信装置で実施する必要はなく、通信チャネルを終端し、あるいは分割するインテリジェントスイッチにおいて実施することも可能である。これにより通信システムは、セントラルシステムとリモート通信システムの機能と条件の明示的なネゴシエーションを通じて(必要に応じて)正しく割り当てることが可能な独立した装置(またはモデム)において実現される様々な通信標準を使用することができる。

本発明の利点によれば、起動キャリアを選択する環境にやさしい方法が提供される。

本発明の他の利点によれば、ITU一T G. 997. 1を用いて情報フィールドレジスタを構成することができる。

本発明の他の利点により、ユニークなデータフォーマット、コード化フォーマット、およびメッセージ用のデータ構造が提供される。

本発明の目的によれば、通信リンクを確立する装置は、開始側の複数の通信装置と連携して応答側の通信装置にキャリアを送信するネゴシエーションデータ送信部、開始側の複数の通信装置と連携し、送信キャリアに呼応して応答側の通信装置からキャリを受信するネゴシエーションデータ受信部、および通信チャネルを確立するために応答側の通信装置に応じて複数の通信装置から適切な通信装置を選択する選択装置を具備する。

登明の題約

本発明は、かかる点に鑑みてなされたものであり、既存の回線条件に適した 特定の(xDSL)通信標準を規定するために通信チャネル、関連機器、および 規制環境の種々の構成、能力および限界を検出する通信方法、モデム装置および データ通信システムを対象としている。この目標を達成するため、本発明はシス テムとしていくつかの個別技術を使用する。

本発明の一側面によれば、通信セッションに使用する単一の共通通信標準を選択するために、多数(複数)の通信方法(例えばDSL標準)を実現するモデム間におけるネゴシエーションを行う方法および装置が用意されている。通信制御部は、通信交換機において使用される×DSLのタイプ識別情報などの高速データ通信に関する情報を取得するためのネゴシエーションチャネルにおいてハンドシェイク手順(プロトコル)を実行する。通信標準とは、事実上の標準、専有標準、あるいは業界または政府機関が発行する標準などあらゆる種類の標準を意味する

本発明の別の側面によれば、セントラル通信システムおよびリモート通信システム間の通信チャネルの特性は、試験信号を用いて確認される。試験信号は、セントラルシステムとリモートシステムの間で識別、検出される周波数ロールオフおよびノイズなど(を含むがこれには限定されないものとする)の障害を検出する。通信チャネルの質に関する情報により本発明は通信標準の選択(ADSLの代わりにCDSLを用いるかなど)に関して情報に基づく判定を行うことができる。

本発明の様々な側面のすべてを組み合わせることによって、最適な通信方法を 選択するために通信チャネルおよびインストール済みの機器の効果的かつ効率的 検査を実行するための方法と装置が得られる。システム設計者、設置者、および プロバイダは、最適な通信手段の意味を効果的に定義するネゴシエーションプロ セスにおいて本発明の方法および装置が検討する種々のパラメータをあらかじめ 決定し設定することができる。

本発明の特徴によれば、送信キャリアは利用可能なキャリアの割当てに関連したデータを含む。また、送信キャリアおよび受信キャリアは複数の帯域に分割

することができる。システムは音声帯域装置に対する干渉を最小にするため複数 の森域を選択する。

本発明の利点の一つは、ネゴシエーションデータ送信部が隣接する受售システムに応じてキャリアを送信することである。送信キャリアの送信特性は、隣接する受信局に対する干渉を最小にするために送信動作中に再構成が可能である。

本発明の目的によれば、通信リンクを確立するための方法が開示される。この 方法は応答側の通信装置に所定のキャリアを送信し、所定の送信キャリに呼応し て応答側の通信装置から所定のキャリアを受信し、受信した所定のキャリアに応 じて複数の通信装置から適切な通信装置を選択して通信チャネルを確立する。

本発明のこの目的の特徴は、送信キャリアおよび受信キャリアを複数の帯域に 分割することである。

本発明の他の特徴は、所定のキャリアの送信が隣接する受信システムに応じた キャリアの送信であることである。キャリアの送信特性の送信には、隣接する受 信局に対する干渉を最小にするために送信動作時にキャリアを再構成することが 含まれる。

本発明の他の目的は、通信チャネルを通じて開始側の通信装置と応答側の通信 装置の間でデータをやりとりするデータ交換装置、およびやりとりしたデータを 分析して通信チャネルの特性を評価する暗黙チャネルブローブとを具備する、通 信信号の送信または受信の少なくとも一方を行う通信装置を提供することである

本発明のデータ交換装置は、交換データの一部として分析した交換データの結果を送信する送信機を具備する。

暗黙チャネルプローブは、交換データのスペクトル分析を実行することによって通信チャネルを監視するアナライザを具備する。データの交換および交換データの分析は、実質的に同時に発生するか、時間的に連続して発生する場合がある

本発明の特徴によれば、交換データは複数の起動キャリアを具備し、複数の起動キャリアは開始側の通信装置と応答側の通信装置の間で交換される。

本発明の他の目的によれば、通信チャネルを通じて開始側の通信装置と応答

個の通信装置の間でデータを交換し、交換データの暗黙チャネルプローブ分析を 行い通信チャネルの特性を評価する、通信信号の送信および受信の少なくともい ずれか一方を行う方法を開示する。

本発明の利点は、データ交換に交換データの一部として分析した交換データの 結果の送償が含まれることである。

本発明の他の利点は、暗黙チャネルプローブ分析の実行に交換データのスペクトル分析が含まれることである。

本発明の特徴によれば、その方法にはさらにデータ交換と分析を実質的に同時 か、交互または時間的に連続して実行することが含まれる。

本発明の利点は、開始側の通信装置と応答側の通信装置の間で複数の起動キャ リアの交換を行うことである。

本発明の他の目的は、複数のキャリアで送信を開始する通信装置、および所定のキャリア低減システムにしたがって前配通信装置が送信する複数のキャリアを 所定数のキャリアに低減するキャリア判定装置を具備する通信装置に関する。

本発明の特徴によれば、所定のキャリア低減システムはペア位相反転システム 、変調キャリアシステム、あるいはキャリア使用および要求送信システムを具備 する。

本発明の他の特徴によれば、キャリア判定装置は起動手順の実行時に送信電力 を制限するため複数のキャリアを所定数のキャリアに低減する低減装置を具備する。

また、本発明の他の特徴は、もっとも利用度の高い通信チャネルを判定する判 定装置を具備するキャリア判定装置に関する。

本発明によれば、複数キャリアの初期送信には通信チャネルを確立する可能性 を詰めるシステムが含まれる。キャリア判定装置は、電力送信要件を低減するた めに複数のキャリアを所定数のキャリアに低減する。

て通信リンクの確立時にネゴシエーションプロトコルのキャリアを維持する、通 信リンクを確立するための方法に関する。

本発明の特徴によれば、組み込み動作チャネルは管理データを送信する。

本発明の他の目的において、ハンドシェイク通信手順を実行する手段、および 簡易ネットワーク管理プロトコルを用いて端末からハンドシェイク通信パラメー タを構成する手段を具備する通信装置が開示される。通信装置には、さらに端

末からハンドシェイク通信パラメータを監視する手段も含まれる場合がある。また、本発明は高速通信リンクを確立するためにハンドシェイク手順を構成し監視するアドミニストレーション、オペレーションおよびマネージメント(AOM)、および簡易ネットワーク管理プロトコル(SNMP)を使用する場合がある。

本発明の開示は、1998年4月1日出願の米国特許出願60/080、310号、1998年6月19日出願の米国特許出願60/089、850号、1998年7月22日出願の米国特許出願60/093、669号、および1998年7月29日出願の来国特許出願60/094、479号に掲載された内容に関連するものであり、この内容をここに含めておく。

本開示は、以下の勧告も参考にするものであり、その内容をここに含めておく

動告V. 8 b i s (09/94)「一般交換電話網上のデータ通信セッション の開始手順」、国際電気通信連合電気通信標準化セクタ発行

勧告V. 8 (08/96)「データ回線終端機器 (DCE) 問および一般交換 電路網上のデータ端末機器 (DTE) 間の共通動作モードの識別および選択の手 頃」、国際電気通信連合電気通信標準化セクタ発行

勧告 T. 35「非標準設備用CCITT定義コードの割当て手順」、国際電気通信連合電気通信標準化セクタ発行

勧告V. 34 (10/96)「一般交換電話網および専用ポイントツーポイント2線式電話型回線での使用を対象にした最高33、600bpsまでのデータ送借速度で動作するモデム」、国際電気通信適合電気通信標準化セクタ発行

図面の簡単な説明

のフォールバック手頃を実行する通信リンクを確立するための方法が開示される

フォールバック手頃の実行は、従来の高速通信装置との通信リンクを確立する 所定のエスケープ手頃の実行、あるいはもう一つの方法として従来の高速通信装 間との通信リンクを確立するための所定の明示的接続手頃の享行からなる。

本発明の特徴によれば、フォールバック手順の実行には音声帯域通信リンクを 確立するための音声帯域変調手順の実行が含まれる。

また、本発明の他の目的は、第一の機能リストを第一装置および第二装置のいずれか一方に送信し、第一の機能リストに呼応して第一装置および第二装置の他方が送信する第二機能リストを受信し、通信チャネルを確立するため第二機能リストに従って複数の通信モードから適切な通信モードを選択し、第一装置および第二装置の同でデータが交換される場合に通信リンクを再確立するための単純化された起動手順を実行する、第一装置および第二装置の同の通信リンクを確立するための方法に関する。

本発明の他の目的は、第一装置および第二装置の間で共通の通信機能を確立し、確立された共通の通信機能にしたがって複数の通信モードから適切な通信モードを選択し、通信チャネルを確立するため第二機能リストにしたがって複数の通信モードから適切な通信モードを選択し、第一装置および第二装置のいずれか一方が非データ交換状態になり、第一装置および第二装置の間でデータが交換される場合に通信リンクを再確立するための単純化された起動手順を実行する、第一装置および第二装置の間の通信リンクを確立するための方法に関する。

本発明の他の目的は、第一通信装置および第二通信装置の間で通信リンクを確立するためのネゴシエーションプロトコルを実行し、組み込み動作チャネルとし

本発明の前記およびその他の目的、特徴、利点は、非制限的例として提示する 添付図面に示すように、以下に述べる優先的実施形態のより詳細な記述から明ら かである。添付図面の参照文字は種々の図を通して同じ部分を指す。

図1は、本発明の一般的使用環境の概略ブロック図、

図2は、xDSLサービス用にセントラルオフィス機器を設け、リモート機器 はスプリッタを使用しない典型的な状況における本登明の概略ブロック図、

図3は、通信チャネル上で互いに信号を送信するよう適合化した2つの典型的な高速(xDSL)モデムと接続して使用する本発明の優先的実施形態の概略ブロック図。

図4は、xTU一R装置のトランザクションメッセージシーケンス用の状態遷 移図、

図5は、xTU一C装置のトランザクションメッセージシーケンス用の状態と

図6は、メッセージにおけるオクテット用の表示および順序フォーマット規約 を示す図

図7は、単一オクテットに常駐しないデータ用のフィールドマッピング規約を 示す図、

図8は、フレームチェックシーケンス(FCS)の2つのオクテット用のビット町序を示す図。

図9は、フレーム中のオクテットの構造を示す図、

図10は、3種類の情報フィールドを示す図、

図11は、説別(I)フィールドおよび標準情報(S)フィールドにおける種々のパラメータ(N ParsおよびS Pars)をリンクするツリー構造を示す

図12は、メッセージにおけるNParsおよびSParsの送僧順序を示す 図

図13は、識別(1)フィールドにおけるオクテットの構造を示す図、

図14は、非標準情報(NS)フィールドにおける非標準情報ブロックの構造

を示す図、および

図15は、各非標準情報ブロックにおけるデータのオクテット構造を示す図で ある。

最良の形態の詳細な説明

本発明の第一の実施形態に係わるデータ通信システムは、図1に示すように、セントラルシステム2とリモートシステム4から構成され、両システムは通信チャネル5を介してインタフェースがとられる。

セントラルオフィスシステム2は、セントラルオフィスシステム2と通信チャネル5間のインタフェースをとるように機能するメイン分配フレーム(MDF)1を含む。メイン分配フレーム(MDF)1は一端に外部からの電話回線(例えば通信チャネル5)を接続し、他端に内部回線(例えば内部セントラルオフィス回線)を接続するように動作する。

リモートシステム4には、リモートシステム4と通信チャネル5とのインタフェースをとるように機能するネットワークインタフェース装置(NID)3が搭載されている。ネットワークインタフェース装置(NID)3は、顧客の機器と通信ネットワーク(例えば通信チャネル5)とのインタフェースをとる。

本発明は、発明の趣旨と範囲から離脱しないかぎり、他の通信装置にも適用できるものと理解される。また、本発明はツイストペアワイヤを用いた電話通信システムを参照して記述されているが、発明の趣旨と範囲から離脱しないかぎり、本発明はケーブル通信システム(例えばケーブルモデム)、光学通信システム、ワイヤレスシステム、赤外線通信システムなどの他の通信環境などにも適用可能であると理解される。

図3は、図1のデータ通信システムの第一の実施形態の詳細なブロック図である。本実施形態は、セントラルオフィスシステム2およびリモートシステム4のいずれも本発明を軍項する典型的な設置形態を示す。

図3に示すように、セントラルオフィスシステム2は、低域フィルタ34、高域フィルタ38、テストネゴシエーションブロック46、高速データ受信部68 、高速データ送信部70、およびコンピュータ82を具備する。コンピュータ8

低域フィルタ36および高域フィルタ40は、通信チャネル5で転送される通信信号をフィルタするように動作する。テストネゴシエーションブロック48は、セントラルオフィスシステム2、リモートシステム4、および通信チャネル5の条件や容量などの試験およびネゴシエーションを行う。高速受信部72はセントラルオフイスシステム2から送信される高速データを受信するように機能し、

応速データ送信部66はセントラルオフィスシステム2に応速データを送信する。ネゴシエーションデータ受信部56および高速データ受信部72はコンピュータ84に信号を送信する。ネゴシエーションデータ送信部50および高速データ送信部666は、コンピュータ84から出された信号を受信する。

開示された実施形態において、テストネゴシエーションブロック48は、ネゴシエーションデータ受信部56およびネゴシエーションデータ送信部50から構成される。ネゴシエーションデータ受信部56はネゴシエーションデータを受信し、ネゴシエーションデータ送信部50はネゴシエーションデータを送信する。以下、リモートシステム4の種々の部分の動作について、詳細に説明する。

リモートシステム4のネゴシエーションデータ送信部50は、セントラルシステム2のネゴシエーションデータ受信部52に上りネゴシエーションデータを送信する。セントラルオフィスシステム2のネゴシエーションデータ送信部54は、リモートシステム4のネゴシエーションデータ受信部56に下りネゴシエーションデータを送信する。

セントラルオフィスシステム2は、リモートシステム4の複数のチャネル22、26、28、30、および32との過信に使用される複数のチャネル6、10、14、16、18を含む。この点について、開示された実施形態においてはチャネル6は、低域フィルタ34および36でフィルターされた従来の音声帯域(例えば0Hz〜約4kHz)の該当するリモート音声チャネル32と直接通信するために使用されるセントラル音声チャネルであることが注目される。さらに、リモート音声チャネル33は、セントラルオフィスシステム2の制御下にないリモートシステム4に設けられている。リモート音声チャネル33は、通信チャネル5(ただし低域フィルタ36の前に)に並列に接続されており、したがってリ

2は、セントラルオフィスに配置されたネットワーク機器に対する汎用インタフェースと理解される。テストネゴシエーションブロック46は、実際の髙速データ通信の前に発生するネゴシエーションおよび試験手頃のすべてを実行する。

低域フィルタ34および高域フィルタ38は、通信チャネル5を通じて転送

される通信信号をフィルタする機能を持つ。テストネゴシエーションブロック 4 6は、セントラルオフィスシステム 2、リモートシステム 4、および通信チャネル 5 をテストしそれらの条件、容量などのネゴシエーションを行う。テストネゴシエーションブロック 4 6の手頃は、 Ai 速モデム受信、送信部 (例えばモデム) 6 8 および 7 0の選択の前に完了し、それらの選択を開始する。 Ai 速受信部 6 8 はリモートシステム 4 から送信された高速データを受信し、 Ai 速データ送信部 7 0 はリモートシステム 4 に高速データを送信する。 Ai 速部 6 8 および 7 0 は A D S L 、H D S L 、V D S L 、C D S L モデムなどから構成される。 Ai 速部 6 8 および 7 0 は、初期ネゴシエーション手欄の実行時に共通ブロック 4 6を「共有する」複数のAi 速光自動であってもよい。ネゴシエーションデータ受信部 5 2 およびAi 速光ータ受信部 6 8 は、コンピュータ 8 2 に信号を送信する。ネゴシエーションデータ送信部 5 4 およびAi 速データ送信部 7 0 は、コンピュータ 8 2 から出される信号を受信する。

開示された実施形態において、テストネゴシエーションブロック46は、ネゴシエーションデータ受信部52およびネゴシエーションデータ送信部54から構成される。ネゴシエーションデータ受信部52はネゴシエーションデータを受信し、ネゴシエーションデータ送信部54はネゴシエーションデータを送信する。以下、セントラルオフィスシステム2の種々の部分の動作について詳細に示す。

リモートシステム 4 は、低域フィルタ 3 6、高域フィルタ 4 0、テストネゴシエーションブロック 4 8、高速データ受信部 7 2、高速データ送信部 6 6、およびコンピュータ 8 4 から構成される。コンピュータ 8 4 は、リモートシステムに配置されたネットワーク機器に対する汎用的インタフェースであるものと理解される。テストネゴシエーションブロック 4 8 は、実際の高速データ通信の前に発生するすべてのネゴシエーションおよび試験手順を実行する。

モート音声チャネル32と同じサービスを提供する。ただし、このチャネルは低域フィルタ36の前に接続されているのでリモート音声チャネル33には高速データ信号および音声信号のいずれも含まれる。

フィルタは異なる周波数特性を持つように調整でき、したがって音声チャネル 6と32の間でISDNなどの他の低帯域通信方法を用いて通信を行なうことが できることが注目される。高域フィルタ38および40は、4kHz以上の周

波数スペクトルを保証するように選択される。

(セントラルオフィスシステム2における) ビットストリーム10、14、16、18および(リモートシステム4における) ビットストリーム22、26、28、30は、それぞれセントラルコンピュータ82およびリモートコンピュータ84間の通信に使用されるデジタルビットストリームである。ビットストリーム10、14、16、18を(図に示すように)別個の信号として実現するか、インタフェース、またはケーブルに纏めるか、あるいは一つのストリームに多宜化することは本発明の範囲および(または)機能を変更することなく、本発明の範囲内であると理解される。例えば、ビットストリーム10、14、16、18は、RSー232、パラレル、FireWire(IEEEー1394)、ユニバーサルシリアルバス(USB)、ワイヤレス、または赤外線(IrDA) 標準に適合するインタフェースとして構成することができる(がこれらには限定されない)。同様に、ビットストリーム22、26、28、30を、(図に示すように)別個の信号として実現するか、インタフェース、またはケーブルに纏めるか、あるいは一つのストリームに多質化することは本発明の範囲内であると理解される。

通信回線(例えば周波数特性、ノイズ特性、スプリッタの有無など)の条件に 該当するネゴシエーションデータ(例えば制御情報)は、セントラルオフィスシ ステム2のネゴシエーションデータ受信部52およびネゴシエーションデータ送 信部54とリモートシステム4のネゴシエーションデータ受信部56およびネゴ シエーションデータ送信部50の間で交換される。

発明のハードウェア部分の主要な特徴は、セントラルオフィスシステム 2 、リ モートシステム 4 、および通信チャネル 5 の条件や締飾などの試験とネゴシェー ションを行うテストネゴシエーションブロック46、48に含まれる機能である。 実際、セントラルオフィスシステム2とリモートシステム4の構成は大きく変動する可能性がある。例えば、外部音声チャネル33の構成は、セントラルオフィスシステム2を制御するのとは異なる主体の制御下にある。同様に、通信チャネル5の機能と構成も大きく変動する可能性がある。開示された本実施形態では、テストネゴシエーションブロック46、48はモデム42、44に組み込まれる。ただし、もう一つの方法としてテストネゴシエーションブロック46、4

8の機能はモデム42、44から独立して実現することもできる。テストネゴシエーションブロック46、48間で送受信される信号は、環境そのものをテストし、セントラルオフィスシステム2とリモートシステム4の間でテスト結果を通信するために使用される。

図3の各信号経路の目的について説明した後、信号を生成するために使用する 装置について説明する。以下、周波数を変えた場合の具体的な値の例を詳細に説明する。

開示された実施形態においては、セントラルオフィスシステム2とリモートシステム4の間で情報を交換するために種々の通信経路に固波数分割多重(FDM)を利用する。ただし、本発明の趣旨と範囲から離脱しない限り(CDMA、TDMAなど)他の技術も利用できることと理解される。

0 H z から4 k H z までの周波数範囲は、一般に P S T N 音声帯域と呼ばれる。新たな通信方法はデータ通信に超4 k H z の周波数スペクトルを使用することを試みる。一般に送信電力が許可されている第一周波数は約2 5 k H z で発生する。ただし、4 k H z を越えるどの周波数も使用することができる。この点において、3 4 . 5 k H z の周波数での音声バーストは T 1 E 1 T 1 . 4 1 3 A D S L モデムを起動するために使用されることが注目される。その結果、先駆のネゴシエーション方法で用いたスペクトルでの周波数の使用はできるだけ回避すべきである。

通信経路は、リモートシステム4からセントラルオフィスシステム2への上り 通信用の経路と、セントラルオフィスシステム2からリモートシステム4への下

または33に接続され、xTU-R308はモデム44で実現される。

本発明は、ハンドシェイク手順の実行前およびハンドシェイク手順の実行中、 スペクトルに関するマナーを守り、あるいは極力干渉をなくすためあらゆる手段 を購じている。

この点において、本発明はPSDにおいて具体化されているように送信および 受信キャリア(周波数帯域)を選択するためのユニークな方法(基準)を使用す る。ここで、本発明の優先的実施形態のためのスペクトルおよびキャリアの割当 てについて説明する。POTSまたはISDNサービスと混合したいくつかの異 なる×DSLサービスの上りおよび下リPSD要件の検討から説明を始める。

本発明のPSDへのxDSL PSDの係わりについても議論する。

下りキャリアはセントラルオフィスシステム2のネゴシエーションデータ送信 部54によって送信され、上りキャリアはリモートシステム4のネゴシエーショ ンデータ送信部50によって送信される。

本発明は多くの種類の既存および将来の×DSLサービスを開始または起動するために使用する。本発明の設計には種々の×DSLサービスの要件を考慮した。この説明ではスペクトルと起動方法という2つの相互関連した留意事項を扱う。本発明においては、ネゴシエーションデータチャネルの送信のため適切な帯域を選択した。帯域は、×DSLサービスの既存の全PSDおよび既存の×DSLサービスの起動信号の考慮を含めていくつかの条準に基づいて選択した。

本発明によるネゴシエーションの対象となりうる代表的×DSLの種々のスペクトルのおよび既存サービスの例を表1に示す。明瞭性を期すために、種々の×DSLサービスからの各部名称を用いて「上り」および「下り」方向を表2に示す。表3はいくつかの×DSLの開始起動シーケンスを示す。これらの表はともに本発明が動作可能でなければならない代表的な環境の概要を示すものである。

表1、既存の該当スペクトルの調査

り通信用の別の経路のペアで定義される。ネゴシエーション上りビットは、リモートシステム 4 のネゴシエーションデータ送信部 5 0 で送信し、セントラルオフィスシステム 2 のネゴシエーションデータ受信部 5 2 で受信する。ネゴシエーション下りビットは、セントラルオフィスシステム 2 のネゴシエーションデータ送信部 5 4 で送信し、リモートシステム 4 のネゴシエーションデータ受信部 5 6 で受信する。ネゴシエーションおよび高速ドレーニングの終了後、セントラルオフィスシステム 2 およびリモートシステム 4 は高速データ送信部 6 6 6 、7 0 、および高速データ受信部 7 2 、6 8 を用いて二重通信を実行する。

本発明におけるすべてのメッセージは、差動(バイナリ)位相個移(DPSK) 変調などを用いて1つまたは複数のキャリアで送信される。送信ポイントは、送信ビットが1の場合、以前のポイントから180度回転し、送信ビットが0の場合、以前のポイントから0度回転する。各メッセージには任意のキャリア位相におけるポイントが先行する。以下、キャリアの周波数およびキャリアの変調とメッセージを開始する手順について説明する。

リモートシステム 4 が有効なユーザ下りデータの受信を開始後、種々の通信チャネルのすべてが確立され、以下に示すネゴシエーション手順の準備が完了する

スペクトル情報を受信後、リモートシステム4は機器の機能やアプリケーションの要求、チャネルの限界を分析し使用する通信方法について最終決定を行う。セントラルオフィスシステム2が最終決定を受信すると、ネゴシエーション下リデータの送信は停止する。リモートシステム4がセントラルオフィスシステム2からエネルギー(キャリア)の損失を検出すると、リモートシステム4はネゴシエーション上リデータの送信を中止する。短い遅延後、ネゴシエーション済み通信方法はその起動手順を開始する。

図2の典型的システムにおいて、音声チャネル6は多くの場合PSTNスイッチ300に接続され、xTU-C302の機能は、モデム42で具体化される。セントラルオフィススプリッタ304は低域フィルタ34と高域フィルタ38を具備する。リモートシステム4において、複数の電話306は音声チャネル32

堂屋 (ドキュメント)	世帯は	245	上り帯	坡幅	下り着	域程
	下数 ()kRz)	上版 (別2)	下社 (KHI)	上限 (kHz)	下級 (kHz)	上限 (XBz)
ITU-T G.992.1 Annex a ITU-T G.992.2 Annex a(FDH)	26 26	1,104	26 26	136	26 26	1,104
ITU-T G.992.1 Annex B	138	1,104	26	50	26	50
ITU-T G.992.2 Annex C	26	30	2.6	50	26	50
TIE1 HDSL2 または ITU-T G. shdsl			•	400	°	900
VDSL (欧州 ISDR) DTS/TH-06003-1 (原案) VO.0.7 (1998-2) 6.2 周波数プラン	300	30,000	300	39,000	300	30,000

表2. 上りおよび下りの定義

変御 (ドキュメント)	E"	下の
G. 992.1	ますリーRからますU-C	atu-cから atu-R
T1.413 Cat 1アナログフィルタ付	ATJ-R 7-5 ATU-C	ATU-C から ATU-R
G. 992.2	zTU-R かっ zTU-C	xTU-C MS xTU-R
64 トーンのみの DMT	#TU-Rかっ #TU-C	x7U-C から xTU-R
G.hds1	PTUからにTU	LTU から MTU
HDST.2	MTU から STO	LTU & S NTU

VDSL (欧州 ISDN を伴う) DTS/TM-0601-1(原 本)VC.0.7 (1998-2)	NTからOND(LT)	ORC (LT) から RT-E
注: MTU-R, RYU, MY は顕多例を示す。 MTU-C, LYU, ONG はネットワーク 例を示す。		

表3.既存×DSLの起動信号

全間(IfU ドキュメント 参加 Ro.)	イニンエータ	応書酬	コメント
G.992.1	ハンドシェイク手順を使用するものなし	l	
G.992.2	ハンドシェイク手撃を使用するものなし		
Ti.413 tesus i	R-ACT-ERO 34.5 kHz. 以下の終れのサインカーブ: 34.6 128 記号 ON 34.7 64 記号 BS C BS (-1-BS) 34.8 64 記号 BS 22 GBS (-1-BS) 34.8 64 記号 BS 22 GBS (-1-BS) 34.9 896 記号 OFF (-21BS)	C-ACTI 207 EE: (446) C-ACTI 190 EE: (444) C-ACTI 224 EE: (452) C-ACTI 259 EE: (460)	
T1.413 Issue 1	(Issue 1と同じ)	(Issue 1と同じ)	l
ETS1: ISDN ENUT ADSL	T1.413と同じ、ただし k+42: 161.125 kRs	C-ACT2m 319 kHz (#74) C-ACT2e 320 kHz (#76)	
RADSL CAP	BTU-R は RSO+トレーラを送信 (シンポルレートにおいて頻似ノイズ) 68 kHz および 85 kHz を使用	282 KHI および 306 KHI を使用	
G.hdsl (2810)	LTJ は SO を送替	mru は so を連信	
G.hdsl (CAP - Annex B)	LETI は CSO を返開 シンボルレートにおいて 3150 シンボル の類似ノイズ	NTU は RSO を透信: シンボルレートにおい で 3150 シンボルの姫 似ノイズ	
HDGL2	未定		1
VDSL DTS/TH-06003-1 (区 支)			未定

ADSLモデムが使用する帯域に関して、本発明は次の詳細な基準を用いて上 りネゴシエーションチャネルおよび下りネゴシエーションチャネルに適切なキャ リアを選択する。

- 今日知られているすべてのサービス/ファミリー(例えばG.992.1 /G.992.2Annex a、Annex B、Annex C、H DSL2)を考慮する。
- 2. 上りおよび下りネゴシエーションに同じ周波数(すなわち優先的実施形態 は反響消去を使用しない)を使用しない)。
- FDMフィルタ実施(いくつかの重要でない追加を含め)は例えば上り/下りインタリーブを回避する。
- 4. 既存のT1. 413起動トーン(例えばトーン番号8、44、48、52 、60)を回避する。
- G. 992. 1 Annex a、G. 992. 2 Annex aは、 同じ上りおよび下りキャリアを使用する。Annex CおよびG. 99
 2. 2 Annex Cは同じ上りおよび下りキャリアを使用する。

ファミリー/方向	トーンインデックス	コメント
4.3 % ±0	9, 11, 13, 21, 33, 37, 41	(Annex a およびBトーンはグリッ ド4g+1 を使用)
4.3 × F0	6, 7, (26), 50, 58, 66, 74, 90, 114	(Annax a およびBトーンはグリッド aN+2 を使用)
4 トファミリー	トーン領域 2-5 は子的	

優先的実施形態#2は次のキャリアを使用する。:

ファミリー/方向	トーンインデックス	コメント
4.3 k上り	9, 11, 15, 23, 35, 39	(Annex a およびョトーンはグリッ
		ド414-1 を使用)
4.3 k下り	6, 7, (26), 50, 58, 66, 74, 90,	(Annex a およびョトーンはグリッ
	114	ド aN+2 を使用)
4 トファミリー	トーン領域 2-5 は予約	

侵先的実施形態#3は次のキャリアを使用する。:

ファミリー/方向	トーンインデックス	コメント
4.3 k上り	9, 12, 21, 27, 33, 36, 39	(すべてのトーンはグリッド 3M を使 州)
4.3 k TO	0, 7, (28), 50, 58, 66, 74, 90, 114	(Annex a およびsトーンはグリッド ex+2 を使用)
4 kファミリー	トーン包装 2-5 は予約	

優先的実施形態#4は次のキャリアを使用する。:

ファミリー/方向	トーンインデックス	コメント
4.3 1上り	7, 9, 17, 25, 37, 45, 53	(Annex a およびョトーンはグリッド4H+1を使用)
4.3 k FD	12, 14, 40, 36, 64, 72, 60, 96	(Annex a およびョトーンはグリッド SN を使用)
4 R.E.D	3	
4 k FD	3	T

表4、優先的実施形態#1のキャリア

- 6. G. 992. 1 Annex aと関連した少なくとも1つのキャリアは G. 992. 1 Annex Cで使用するキャリアと同じである。G. 992. 2 Annex aの少なくとも1つのキャリアはG. 992. 2 Annex Cで使用するキャリアと(上り、下りいずれに対しても)同じである。
- ADSL Annex a下り帯域は、G. 992.2に基づいてトーン 37~68に低減する。
- 8. 異なる変調の製品に対して十分な強度を持つこと。
- 9. 間引き用グリッド(おもにAnnex aおよびAnnex Bに適用)。 これにより、スペクトル中のフォールドオーバした信号は互いに重なるため、ナイキストレートより低いサンプルクロックがなお必要な情報を引き出すことができる。Annex C用のトーンは特別の条件があるためAnnex aやAnnex Bトーンと同じグリッドには描わない場合が多くある。
- 10. より高い周波数のトーン同士は引き離すことによりフィルタのリークを少なくする必要がある。
- 11. 一般に、Annexごとに3つのトーンが存在する(ただし、Annex Cは各方向に2つの主要トーンと3つ目のボーダライントーンがある。)
- 12.14と64の間のトーンは、TCM-ISDN環境では送信してはならない。
- 13. (可能な場合は) RADSL起動周波数を回避する。したがって、上り

キャリアでは68kHz(~#16)および85kHz(~#20)を回避する。下りキャリアでは282kHz(~#65)および306kHz (~#71)を回避する。

上記に基づき、優先的実施形態#1は次のキャリアを使用する。:

_	:	F	_	1				上り		_	_		_			_				下	ים				
<u>F</u>		r		1 8			16						÷		_	_			_	65		7			
E 12	-:			: "			2						- 1												
HDSL2(2-	<u>, </u>			1									-;												
Ans. A		_		•	9	- 1	3	21								_									
Anx. B	÷		_	÷	_			_			33	37	411		_	_									
Anx. C	÷	-	_	+-	9	11 1	3		_	_	_	_	•												
AIL. C		_		<u>. </u>	<u> </u>	···	_			_	-		÷			_	_			_	_			-	
	 -		_	÷								-	-	14 4		Ś	2	60					3	7	
下 回避	:			:									:		-	-	-						_	•	
HDSL2	(4-5)		_	:-									;		_										
Ans. A	; :		_						-2	_			7		-5	ō	58	3			66				
	:			:					6			_	_:												
Anz. B	7			:					往	6			_:											90 11	4
Ass. C	;	6	7										_:								66		74		
	: -			:									-:												
ンデックス 2.2	14,5	6	7	. 8	9	13 13	3 16		26	31	33	37	41;4	4 4	1 5	गुड	2 38	60	63	65	66 6	8 7	74	90 11	4 25
	<u>: </u>	Ш	L.	辶	<u></u>		X	2	L		_	_	+		_			1_			_		1	Щ.	
	:		_	٠.									÷	_				_		_					_
E 2 IDSL2	:		7	:									:												
113L4	+-	_	7	-		_	_	_		31	_	_	-+		_					_		_			
Anx. B			-	∺	_						33	_			_	_		_	63	_					_
Anz. C		6	_	-	_	1	•	_		_	-	_	_	_		_				_	_				
Λш. С	÷	<u> </u>	_	<u>:-</u>			_				_	_						_	_				_		_
F 2	÷		7	-					-		-		<u>.</u>					_		_	_			_	_
IDSL2	:																								
Ass. A	Ţ.,			_							33:									_	6	8			
Aux. B	: -			:						-			:								65				25
ADL C	·	6		: -		L:	3						- :							_					

選択したキャリアに関するコメント

- 1. 上り、下りキャリアは完全に分離する。
- 2. 既存のT1. 413起動トーンの上り、下り帯域は維持する。
- 3. Annex Bではオプションとして番号33以下のトーンを使用でき、A TU-xは本来Annex aに指定されたキャリアの全部でなく一部を用いることができる。
- 4. Annex B上り帯域およびAnnex a下り帯域は本来重複するので、2つの要件の間で共通帯域を分割した。
- 5. Annex aとBに関連したトーンは共通グリッドに沿って設定する。
- 6. *トーン26はオプションで下り送信に使用するので、高周波回線の滅衰が存在する状況ではこれよりずっと低い周波数を使用できる場合がある。ただし、トーン26は上り帯域の真中にあるので、フィルタ実装によってはその使用を除外する場合がある。

- 7. トーン74はTCM一ISDNスペクトルのヌルの範囲に入るので、正のS NRが存在しAnnex Bとは共通である。
- 8. トーン74はAnnex BのC-ACT2m用の周波数として選択した。
- 9. Annex B上りトーンに割り当てる帯域は非常に狭い。3つのキャリアを使用すると2つの外部キャリアは帯域端のかなり近傍に配置される。2つのキャリアで十分であれば、それらの配置はかなり改される。その場合、適切な上りグリッドは4N-1であり、すべての変更した上りキャリアの値を表5に示す。

表5、優先的実施形態#2の上りキャリア

E GR 8 16 20 1 HDSL2 Anu A 11 15 23 Anu B 25 29	HDSL2 ARL A 11 15 23 ARL B 35 39		F	ĺ		±0			Fn
Anz. A 11 15 23 Anz. B 35 39	Anx. A 11 15 23 Anx. B 35 39	上日駐		, 8		16 20 .			
Anz. B 35 39	Anz. B 35 39	HDSL2							
		Anx. A			11_13	23			
	Anx. C 9 11	Anz. B		i			35	39	
Anx. C		Anz. C		, 9	11				

表6. 優先的実施形態#3の上りキャリア

	1	F				£ to			¥9
193			8		16	20			
HDSI	.2								
Anx.	AΙ		9	12		21 27			
Anx	В						33 36	39	
Anx.	С		,	12					

表7. 優先的実施形態#4のキャリア

したがって、VDSL装置(モデム)に使用するキャリアを選択する場合次の基準と留意点を考慮に入れることが賢明である。

- 1. VDSLスプリッタの設計には約600kHzでHPFロールオフを開始するものがある。その結果、キャリアの中には600kHzを越える(例えばADSLトーン#140)ものがなければならない。他のスプリッタ設計は約300kHz(例えばADSLトーン#70)でロールオフする。このようにその風波数を越えるキャリアが必要になる。
- 2. キャリアのパワーを1. 1MHz以下まで誓しく低減することによってAD SL回線に干渉をまったく発生させないようにするVDSLのADSL互換 モードについての議論が存在するが、VDSL装置はADSL PSDに適合するキャリアを送信することができる。このように、既存のサービス、特にADSLサービスに対して性能上の劣化を生じないように注意が必要である。
- この点において、現在のVDSL提案ではキャリアの間隔を21.625k
 Hzおよび43.125kHzにする必要がある。ただし、装置は43.1
 25kHzモードで起動する可能性が高く、したがって43.125kHz

のグリッドを持つキャリアが望まれる。

- 4. キャリアはVDSL機能を持つもっとも長い回線で検出できるよう3MHz (ADSLトーン#695相当)以下でなければならない。
- 5. キャリアは、例えば北米での1. 8~2. 0 MHz (ADSLトーン#417~#464相当) またはヨーロッパにおける1. 81~2. 0 MHz などの既知のHAM無線帯域を回避しなければならない。
- 6. キャリアはAM無線局からの干渉を回避するように選択されなければならな
- 7. VDSLは時分割多重(TDD)技術を使用する場合がある。したがって、 上り、下りの分離はそれほど厳格である必要はない。
- 8. VDSL帯域の1. 1MHzを越える信号は、バインダの他のTDD VD SL回線とのニアエンドクロストーク(NEXT)を回避するため、ONU

ŧ			- :			:	:				:	;	:	:	ŧ.					
	shds!	3	_		_	;	Ť				1	$\overline{\cdot}$		Ξ						
	Ass. A		_		9	:	:17	25				:_	:	:	Ξ_	_				
	ARE B		_			:	Т		_	37	'i	: 25	Ξ_	53	<u>: </u>					
	Aex. C		7		,		1	_			Ξ_	:_	<u>:</u>	÷	<u>: </u>					
		_			_		÷				. 4	.	48 52	÷		.				-
T 288	· .					<u> </u>					<u>: </u>	÷-	<u>. </u>	<u>:</u>	<u>: </u>					
	shdsl				_	:	÷		_		:40	÷	<u> </u>	÷	56		64			
	AAX. A		_	_	_	; 	÷	_			;	÷	:	:	:				72 :31	96
	Anz. C				-	12 14	:				; 	÷	:	: -			64			
	-		_		_	-	:		_		:	:	:	;						
ンデ	ックス	3 5	-7	8	9	12 14	17		21	34 37	40 44	45	48 52	53	56 6	0 63	64 16	5 68	72 88	96 253
£ .		3	<u> </u>	_	-	_	+			_	-	+			_					
idsl					_:		÷		31		: -	÷		-				_		
	Anz. A Anz. B		7	<u>. </u>	-		÷-			33	!	:				. 63				
	Ans. C		7		:	13	÷		_		:	•								
•	-		÷		-	_	\div	_			 									
F Masl		5			-:		:				:	:			_					
hdsl	Anz. A			_	-:	_	÷	_	_	33	;							68		
	OI B	_		_	-:		:				:						6	5		255
	Sax. C				∹	13	:						1							

要4~要7は優先的実施形態を示すが、本発明に示した選択基準に準拠しなが ら、他の環境に対して別の周波数の組み合わせを用いることができると理解され ス

キャリアの周波数は、基本ファミリー周波数(例えば4.3125kHzまたは4.000kHz)にキャリアインデックスを乗算することにより求められる。強靭性を実現するために、各データビットには複数のキャリアシンボルを使用する。ファミリーBとして指定した4.0kHzファミリーは4000シンボル/秒の速度を5で割ることにより800bpsのビット速度を実現する。ファミリーaとして指定した4.3125kHzファミリーは4312.5シンボル/秒の速度を8で割ることにより539.0625bpsのビット速度を実現する

ADSL帯域用の上記のキャリア選択の実施形態において、いくつかの x D S L 要件を同時に試験した。 V D S L モデムが使用するスペクトルに注意することも賢明である。ただし、本発明の時点で、V D S L 送信技術は完成していない。

の選択したスーパーフレーム構造と同期して送信されなければならない。

9. キャリアのうち少なくとも 1 セットは V D S L スペクトルプランの範囲内でなければならない。

上記に基づき、本発明によればVDSL用の優先的キャリアは以下のとおりで

下りグリッド= (ADSL下りグリッド) \times (VDSLグリッド) = (8 N+2) \times (10)

6 100、180、260、340など

上りグリッド= (ADSL上りグリッド) \times (VDSLグリッド) = (4 N-1) \times (10)

6 350、390、470、510、550など

本発明の暗黙チャネルプロービング機能は、通信チャネルを通じて情報を送信 すると同時に通信チャネルの特性を評価するために使用できる。

チャネルプロービングは、起動シーケンス時に送られるすべての起動キャリアを観察し、またどのキャリアを送信したかを検証するために表23および表24に示す該当ビットを読み出すことによって実行する。非変調キャリアの受信時、xTU-Cはネゴシエーションデータ受信部52、xTU-Cはネゴシエーショ

ンデータ受信部56を用いて通信チャネル(回線)を監視しスペクトル情報を割り出すために信号のスペクトル分析を実行する。暗黙チャネルプロービングの精度は高精度である必要はない。チャネルのSNRの大まかな推定値を得られればよい。xTU一XはCL/CLRメッセージ交換の内容に基づいてその変調およびパラメータ選択、および暗黙チャネルプローブからのSNRを変更する。

本発明が取扱うもう一つの課題は、起動手順時のキャリア数の過剰、つまり過 刺な送信電力の使用に関する。スペクトルに関するマナーを守るためにネゴシエ ーション情報の送信に使用するキャリア数を縮小することが必要である。その場 合、受信機が実際に受信しているトーンがどれであるかを判断することは困難で ある。

「ペア位相反転」の例と呼ばれるキャリア数を縮小するための本発明の第一の

例によれば、上り、下りトーンはペアとして扱われる。×TUー×が特定のペアからトーンを受信すると、×TUー×は変調キャリアを開始する前に該当する相手(ペア)上で位相反転を送信する。

ただし、この例には次のような制限がある。

- ペアの一方のトーンは、ブリッジタップまたは干渉のため、使用不可の場合があり、したがってペアのもう一方はアイドル状態となる。
- 2. キャリアは必ずしもユニークな組み合わせになるとは限らない。

第2の例は「メッセージ前の変調キャリア」の例と呼ばれる。変調しなかったキャリアの送信後および変調キャリアの送信前、メッセージはフラグで始まり、メTU-Xはそのキャリアのすべてを変調し、どのキャリアを受信しているかを示す。異なるキャリアを意味する異なる長さの1と0の連結した50%デューティサイクルパターンを送信することによってコードを生成することができる。固定したデューティサイクルにより、オクテット同期なしの受信が可能である。

ただし、この例には次のような制限がある。

- 1. この方式はビットまたは時間効率が低い。
- 2. まずオクテット同期を行い、次にデジタルメッセージで情報を送ることが 韓ましい。
- 3. この方式は起動シーケンスに必要な時間を増大し、
- 4. コーディング方式はエラー訂正を含んでいない。

第3の例は「使用キャリアおよび要求送信」方式と呼ばれる。この方式の制限 に基づけば(以下で説明)、例3は優先的方式である。後継のセッションで使用す るキャリアはメッセージトランザクションのオクテットによりネゴシエーション を行う。

初期状態では、すべての該当するキャリアはCL/CLRメッセージを送信する。送信キャリアのリストを表23と表24に示す。後続メッセージにどのキャリアを使用するかを判定(ネゴシエーション)するために使用するCL/CLRメッセージ中のパラメータを表34と表35に示す。送信キャリア数は、同じトランザクション中のMR、MS、ACK、NAKメッセージなど同じトランザク

「開始モデム」と見なされる。同様、セントラルオフィス端末はこれ以降「応答 局」と呼ばれる。

次にx T U - Rによる起動について説明し、続いT x T U - Cによる起動について陰じる。

開始側のxTU-Rは、ネゴシエーションデータ送信部50を通じて上りグル ープのファミリーのいずれかまたはその両方から選択した非変調キャリアを送信 する。ネゴシエーションデータ受信部52が、あらかじめ設定された期間(優先 的実施形態では少なくとも200ms)、xTU-Rからキャリアを受信すると 、応答側の×TUーCは下りグループの一つのファミリーのみから選択した非変 調キャリアをネゴシエーションデータ送信部54を経て送信する。ネゴシエーシ ョンデータ受信部56によりあらかじめ設定された期間(少なくとも200ms) 、xTU-Cからキャリアを受信後、xTU-R DPSKはネゴシエーション データ送信部50を用いてキャリアのファミリーの一つのみ変調し、あらかじめ 定められたフラグ(例えば7 E16)をデータとして送償する。両方のファミリー から選択したキャリアで×TUーRが起動した場合、×TUーRは選択したファ ミリーからのキャリアの変調を開始する前に他のファミリーからのキャリアの送 賃を停止する。x TUーRからネゴシエーションデータ受債部5.2を通じてフラ グを受信後、xTU一C DPSKは(ネゴシエーションデータ送信部54を用 いて)キャリアのファミリーの1つのみ変調しフラグ (例えば7 E1s) をデータ として送信する。

キャリア(存在する場合)の共通セットの発見を容易にするために、送信でき

ないファミリーのキャリアを×TUーCが受信する場合、×TUーCはそれにもかかわらず送信可能なファミリーからのキャリアを送信することによって応答する。これにより、×TUーRは×TUーCの存在を検出し、可能であれば異なるキャリアファミリーで起動手順を実行しようとする。

開示した実施形態において、×TUーCと×TUーRはキャリアの送信の前に 既存のサービスがないか回線をモニターし、それぞれネゴシエーションデータ受 俗部52および56を用いて既存のサービスに対する干渉を回避する。 ションでは縮小することができる。送信キャリア数は後続のセッションおよびM SまたはMRメッセージで始まるトランザクションで縮小することもできる。M Sメッセージの内容と状態のMSの場合と同様、xTUーXは利用可能なキャリ ア情報を保存するためのメモリを使用する。

干渉体またはブリッジタップなどのチャネル障害が後で発生した場合、起動x TU一Xからの起動タイムアウトによって、可能なすべてのトーンは起動x TU ーXから使用することができる。

x TU-Rおよび x TU-C は初期状態において、共通のキャリアが存在するかどうかを判断するためにできるだけ多くのキャリアを送信することが望まれる。 x TU-Rと x TU-Cのペアは上記のあらかじめ決められた手頃でネゴシエーションを行い後続のメッセージおよび後続の起動のための縮小したキャリア数の详信を指定する。

× T UーXがトランザクションの途中でキャリア数を縮小するよう指示された 場合、× T UーXはフラグの送信時のみキャリア数を縮小する。フラグの送信が 完了すると× T UーXは2オクテット期間冗長キャリアで非変調キャリアを送信 した後、冗長キャリアによる送信を停止する。

xTU-RとxTU-Cが上記の手順で縮小した起動キャリアを用いるためネゴシエーションを行った場合、その縮小キャリアセットはその後の起動に使用されるものとする。時間T1内に予期した応答が得られない場合、キャリア数を

縮小するため他の×TUーXからの以前の指示は無視され、起動方式が再開する

セントラルオフィス(× TU-C)システム2またはリモート(× TU-R)システム4は変調チャネルを開始することができる。リモートシステム4のネゴシエーションデータ送信部50はセントラルシステム2のネゴシエーションデータ受信部52に上りネゴシエーションデータを送信する。セントラルシステム2のネゴシエーションデータ送信部54はリモートシステム4のネゴシエーションデータ受信部56に下りネゴシエーションデータを送信する。ネゴシエーション変闘チャネルの確立後、リモート局はトランザクションメッセージに関して常に

x TU一Cは下りキャリアのいずれか、あるいはすべてのキャリアで同一データを同一のタイミングで送信する。

起動側×TUーCは、ネゴシエーションデータ送信部54を用いて下りグループのファミリーのいずれかまたは両方から選択した非変調モジュールを送信する。×TUーCから(優先的実施形態において)少なくとも200msの間、ネゴシエーションデータ受信部56を用いてキャリアを受信した後、応答側×TUーRは上リグループの一つのファミリーからのみ選択した非変調キャリアをネゴシエーションデータ送信部50を用いて送信する。×TUーRのネゴシエーションデータ送信部50を用いて送信する。×TUーRのネゴシエーションデータ送信部54を用いてキャリアを受信した後、×TUーCはネゴシエーションデータ送信部54を用いてキャリアのファミリーの1つのみに対してDPSK変調を開始し、"1"(例えばFF16)をデータとして送信する。×TUーCが両方のファミリーから選択したキャリアで起動した場合、×TUーCは、選択したファミリーからのキャリアの変調を開始する前に他のファミリーからのキャリアの送信を停止する。×TUーCから"1"を受信後、×TUーR DPSKはキャリアの1つのファミリーのみ変調し、フラグ(7E16)をデータとして送信する。×TUーRからフラグを受信後、×TUーC DPSKはキャリアの1つのファミリーのみ変調し、フラグ(7E16)をデータと

キャリア(存在する場合)の共通セットの発見を容易にするために、送信できないファミリーのキャリアを×TUーRが受信する場合、×TUーRはそれにもかかわらず送信可能なファミリーからのキャリアを送信することによって応答する。これにより、×TUーCは×TUーRの存在を検出し、可能であれば異なる

キャリアファミリーで起動手順を実行しようとする。

本発明によれば、xTUーCとxTUーRは(それぞれネゴシエーションデー タ受信部52および56を用いて)既存のサービスに対する干渉を回避するため にキャリアの送信の前に既存のサービスがないか通信回線をモニターする。

x T U - Cは下りキャリアのいずれか、あるいはすべてのキャリアで同一のタイミングで同一データを送信する。x T U - Rは上りキャリアのいずれか、ある

いはすべてのキャリアで同一のタイミングで同一データを送償する。

本発明において、エラー回復メカニズムは、例えば 1 秒の期間を超えない "1" (FF16) またはフラグ (7 E16) の非変調キャリアの送信を含む(が、これには限定されない)。x T U - x は起動手順を再開するか、あるいはオプションにより代替の起動手順を開始することができる。

通信リンクの一つの通信装置しか本発明の侵先的起動方法を実施しない場合は、高速通信は可能でない場合がある。以下に、従来のDSLシステムまたは音声帯域通信システムなどを含む(が、これには限定されないものとする)従来通信システムで代替する(あるいは退避する)メカニズムについて説明する。まず、xDSLシステムによる代替方法について説明し、続いて音声帯域代替手順について説明する。

1. 従来×DSL変調による代替方法

従来の×DSLシステム(その例については要3に示す)の中には、本発明を 満たさないものもある。本発明は従来の×DSL起動方法に退避する手順を含む 。本発明は未知のトランシーバPSDを具備する未知の機器が存在する状況で複 数の×DSL変調を起動するための強力なメカニズムとなるよう意図している。 地域標準(すなわち従来の装置)の起動は、2つの異なる方法、暗黙的方法(例 えばエスケープによる起動)または明示的方法(例えば非標準の設備または標準 情報による起動)により処理することができる。いずれの方法も複数の起動方法 をカバーするために使用する。

エスケープ方法による起動によって、本発明のネゴシエーション変調の開始に 先立つ装置の起動が容易になる。これによって、例えば所定の通信標準(PSD と異なる)のAnnex a、BまたはC、および、T1.413のような(が

これには限定されないものとする)従来 x D S L システムを満たす装置の起動が可能になる。本発明は x T U 一 C のデータ受信部 5 2 、または x T U ー R のデータ受信部 5 6 を用いていくつかの異なる周波数をモニターする。このように、地域標準(例えば T 1 、4 1 3)もサポートする装置は、同時に(あるいはほとん

x T U ー R は V. 8 発呼側のロールを引き受け、x T U ー C は V. 8 着呼側のロールを引き受ける。

暗黙的方法においては、x T U ー X がネゴシエーショントーンを送信することによってハンドシェイクセッションを開始し、しかも通信チャネル5の他端の x T U ー X が高速通信をサポートしていないと見なし、V. 8 やV. 8 b i s などの音声 帯域手順を用いた通信の開始に切換え得る。

また、本発明は、通信リンクの一方の通信装置がデータ送信を必要とするとき 、長時間の、または複雑な起動トランザクションを実行するという先行技術の問 類にも対処する。

一般に、xTUーCは通常、常にONであるか、xTUーRがONになる前にONに切換えられている。xTUーRは常にONのままにできるが、xTUーRがOFFになるか、ASIeepモード(電力消費を最小にするためにxTU-Rをスタンパイモードにするモード)する期間があることが好ましい。xTU-Rがスリープモードのとき、セントラル側はデータ送信が発生する前にxTU-Rを「ウェイクアップ」する必要がある。これを実現するための4つの基本トランザクションを要9に示す。

表9. 4つの基本トランザクションの必要性

名称	D2.9H	特性
Remote First Time	・専用回線の最初の初期化 ・移動体ユニットによる一般的初期化	・ATU-2 が変調を契約 ・フル機能交換機
Remote Resstablish	・以前のネゴンエーションによる動作 モードの再確立	・ ATU-2 が宜回を穿出 ・最低の交換による以前のモードの同 確認
Central Push (First Time)	・ネットワークが「ブッシュ」サービ スを提供するよう。ネットワーク側は ATU-R が起動することを望む。	・ ATU-C が全間を開始 ・フル機能交換機
Central Push Reestablish	- ブッシュアブリケーションは再雄立	・ATU-Cが変調を開始

x TU-Rは、常にトランザクションの最初のメッセージを送り、また x TU-Rが変調を初期化するとき最初のメッセージはできるだけ意味を持たなければならないので、本発明は表10に示す優先的初期化プロトコルを使用する。代わりに、表11に示す初期化プロトコル方式を使用することができる。ただし、こ

ど同時に)地域標準の起動信号をモニターし、同時に本発明の起動信号をモニターする。ANSI T1.413プロトコルとの相互作用の手順を表8に示す。

表8. T1.413装置によるエスケープ記動

经报:	(MAC)	アルゴリズム
ATU-C	Ť1.413	京-ACT-AED を持つ 本発明の配別信号を無視する。 R-ACT-AED の受信時 F1.413 を開始する。
ATU-C 本契明	T1.413 8&0	R-ACT-REQ、または本発明の関始トーンを持つ。 建立開始する。
ATU-R	T1.413	R-ACT-REQ を通信して-YOME またはて-ACT を持つ。 ATU-C からの本見明の配配信号のいずれも無視する。
ATU-R 本兒明	T1. 413 8&U	本発明の起動信号を送信する。 本発明の起動信号に応答がない場合、R-ACT-REQ を送信する。

標準非標準設備または標準情報を用いた起動により、従来通信システムをメッセージ中に示すことによってハンドシエイク変調の起動後における装置の相互作用が可能になる。メッセージは非標準情報(NS)フィールドまたは標準情報(S)フィールドのいずれかを使用することができる。

本発明は異なる変調を示す非標準のメッセージの送受信を可能にする。地域標準は非標準の設備によって明示的にネゴシエーションを行うことができる。

本発明は異なる変調を示す標準情報メッセージの送受信も可能にする。地域標準は標準情報フィールドにおけるコードポイントによって明示的にネゴシエーションを行うことができる。

RADSLのような(が、これには限定されないものとする)他のDSL通信システムは、本発明の趣旨と範囲から離脱することなくT1.413について上述した明示的、暗黙的方法を用いてネゴシエーションを行うことができると解される。

2. 音声帯域変調への退避方法

音声帯域変調による退避方法は、×DSL変調について上述した退避方法に類

似している。すなわち、明示的、暗黙的いずれの方法も存在する。

音声帯域変調の初期信号はITU一丁勧告V.8、およびITU一丁勧告V.8 bisで規定されている。明示的方法において、V.8 またはV.8 bisコードポイントがMSメッセージで選択され、ACK(1)メッセージで通知され、本発明が実行(完了)してから、V.8 またはV.8 bis手順が開始する。

れらのトランザクションに対する変更は、本発明の趣旨と範囲から離脱しない範 囲で可能であると解される。

表10. トランザクションの優先的方式#1

$\overline{}$			トランザ	クションシーケン	/ ス	
	名称	XTU-R→	ETU-C-	¥TU-R→	xTU-C→	xTU-R-
Ŧ	First Time	CLR	CL	MS	ACK/NAK	
	Recstablish	MS	ACK/HAK			
w	Central Push First Time	RC	CLR	CL	MS	ACK/NAX
īx	Contral Push Reestablish	RC	MS	ACK/NAK		

ここで、

р	権似リストを送信
	このメッセージは送信号のとりうる動作モードのリストを伝達する。
CLR	機能リストを送信し、他の設置にも機能リストを送信するよう要式する。
	このメッセージは送信用のとりうる動作モードのリストを伝達しリモート局による機能リストの送信も要求する。
MS	Node Select - 目的のモードを指定する。
	このメッセージは、リモート局の特定の動作モードの席始を要求する。
ACK	遊訳したモードを受け付ける。
	- ACR(1);このメッセージは MS メッセージの受信を受け付け、トランザクションを終了する。また、CL-MS
	メッセージの組み合わせの一部の受信を受け付け、メッセージの組み合わせの扱りの遺信を要求するために
	使用することもできる。
	- ACK(2): このメッセージは CL、CL3 または MS メッセージの受信を受け付け、リモート局が遺伝情報が
	利用できることを示した場合に限り、リモート等による適益情報の送信を要求する。
MAK	選択したモードを受け付けない。
	このメッセージは、受信側が受信メッセージの等取をできないか、送信仰が要求したモードを呼び出すこと
	ができないことを示す。4 つの MAR メッセージが定義されている。
	- MAK(1) (別名: MAK-SP) は、受信メッセージがエラーフレームであるため受信メッセージを解釈でき
	ないことを示す。
	- MAK(2) (別名:MAK-MR) は、送信側が要求したモードを受信制が一時的に呼び出すことができないこ
	とも示す。
	・ MAR(3) (別名: MAK-MS) は、送信頼が要求したモードを受信制がサポートしていないか、無効にした
	ことを示す。
	・ MAR(4) (別名: MAK-NU) は、受情勢が受情メッセージを解釈できないことを示す。
RC	(9)名: ESQ) トランザクションのコントロールモ×TU-Cに戻す。
	このメッセーグはステローCにコントコールを行うよう指示する。
MR	このメッセージはリモー・風によるモードセレクトメッセージの遺信を要求する。

トランザクションに関連した名称やシナリオがあるが、、名称は本質的に情報

を伝達する目的を持つにすぎないと単に考えるべきである。

トランザクションではすべてのメッセージが要求される。

RCメッセージは1ビットの情報しか含まない。ビットを"1"にセットすることは、xTUーCはブッシュ要求により「ビックリ」させられたか、混乱状態であることを意味している。この状況において、xTUーCはトランザクション
Wの代わりにトランザクションXを使用することが推奨される(が必須ではない)

MSは常に所望のモードを含む。

x TU一RがトランザクションXでNAKを出し、しかも試みを続けたい場合 、NAK(_)を送信した後トランザクションZを送信するものとする。

一方、×TU一CがNAKを出す場合、×TU一RはRCを送りトランザクションXがWを開始しなければならない。

xTU一Cが変調を開始した状況において次のことが注目される。

- x TUーCに優勢になることに対してx TUーRを準備した場合、トラン ザクションX またはWを使用すべきである。A TUーCが変調を開始する とき、これは典型的なケースである。
- ただし、xTU-Rが等しいコントロールを行える場合、トランザクション2を使用すべきである。
- 3. トランザクションYは使用できるが、xTU-Rの一部にとっては非常に 毎遠慮である。
- 4. x T U 一 C による変調の開始は、電力管理システムと共同して使用することもできる。

表11. トランザクションの優先的方式#2

トランザクション番号	xTU-2	±7U-C	XOU-R
(1 と目じ)	MS	ACK/NAX	
B(Xと同じ)	HCR→	MS-	ACE/HAR
C (まおよびwの変更)	CRL-	Ct.→	ACK/NAK

可能なすべてのトランザクションを以下に示す。

メッセージCLおよびCLRの使用を伴うトランザクションは、2つの局の間の 能力の転送または交換を可能にする。メッセージMSの使用を伴うトランザクシ

ョンにより、いずれか一方の局は特定のモードを要求することができ、他方の局は要求モードへの遷移を受け付けるか拒否することができる。トランザクション a またはBは、共通能力をまず確立することなしに、動作モードを選択するため に使用される。トランザクションCは各局の能力についての情報を交換するため に使用される。トランザクションBは、応答側がトランザクションの結果をコントロールできるようにすることを目的としている。

報は送信される。

情報フィールドに非標準の情報が存在する場合、標準情報および非標準の情報はそれぞれ別のメッセージで伝達される。CLメッセージで伝達される情報が一つのメッセージで伝達することが不可能で、かつ追加情報利用可能パラメータがバイナリ"1"にセットされる場合、追加情報の送信如何に関わらず、送信側が上記のCL-MSを組み合わせたメッセージの送信を完了するために受信側から応答求められる。この場合、さらに情報の要求がない場合、ACK(1)が送られるものとする。

また、本発明は、ネゴシエーション手順の実行時に機器の能力(例えばチャネル情報、サービスパラメータ、規制情報など)の他に、いかなる情報の送信が望ましいかという問題も扱っている。この点において、本発明はV.8bisおよびV.8と比較して、いくつかの異なる、追加のタイプの情報が含まれている。このタイプの情報は「アプリケーショングループ」の代わりのサービス要件(service requirement)に重点を置いている。このタイプの情報は単にパラメータ交換の種類と方法の例にすぎず、したがって本発明の精神と範囲から離脱することなく修正(変形)できることが注目される。

本発明の好ましい実施形態は、表12に示すような一般的組織構造を有する。変調非依存情報(modulation independent information)は「識別」フィールドに示され、変調依存情報(modulation dependent information)は「標準情報」フィールドに示される。一般に、サービスパラメータおよびチャネル能力情報は種々の×DSL変調から独立している。第一の例のメッセージの全体的構成を表13に示し、一方、第二の例を表14示す。

表 1 2. 情報組織構造

図4および図5は、第2トランザクションの実施形態の場合の状態遷移図である。この状態遷移図は状態情報(例えば状態の名称と現在の送信メッセージ)と 遷移情報(例えば状態変化の原因となった受信メッセージ)を示す。図4および 図5において、アスタリスク(*)のついたメッセージ名称は完全なメッセージ の受信時、あるいはメッセージの1つまたは複数のセグメントの受信時、状態遷 移が起こることを示す。

臓別フィールドでバイナリ"1"にセットされた「追加情報利用可能パラメータ(Additional information available parameter)」と共にメッセージが受信される場合、受信側はACK(2)メッセージを送り、情報をさらに送信するよう要求しても良い。送信側は、ACK(2)メッセージを受信すると情報をさらに送信する。選択したモードと関連した信号の送信はACK(1)の送信の直後に関始する。

ある局が呼び出すことができないモードを要求するMSメッセージを受信した場合、NAKを送ることによってこれに応答する。いずれの状態でも無効なフレームを受信すると、受信側はNAK(1)を送信し、直ちに初期状態に戻る。一方のxTUーXがメッセージを送信したが他方のxTUーXからフラグまたは有効なメッセージデータを受信していない場合、(上配の)エラー回復手順が適用される。xTUーXがメッセージを送信し、かつフラグの受信を行っている場合、同じメッセージを再送信する前にあらかじめ設定された期間、例えば1秒間待つ。他のxTUーxから有効なメッセージを受信せずにxTUーXが同じメッセージを特定の回数(例えば3回)送信した場合、送信側xTUーXはハングアップメッセージを送りキャリアの送信を停止する。望むならばxTUーxは、再起動を行うか別の起動手順を開始しても良い。

いずれの情報フィールドも最大オクテット数は64である。情報がこの制限を越える場合、情報の残りの部分はその後のメッセージに含み得る。情報がさらに存在することを示すため、追加情報利用可能パラメータは送信メッセージの触別フィールドでバイナリ"1"にセットされる。ただし、メッセージの受信時にリモート局が追加情報を要求するACK(2)メッセージを送る場合に限りこの情

:	XOSLのダイフなど 地域的考慮を項(すなわち動告の特定の Annax の使用) プロトコル性輸エラー打正、データ圧縮など
•	様体情報(変調/プロトコル)SPac(1) x DSL のタイプなど
	様準情報(変図/プロトコル)NPar(1)
٠	キャリアファミリー、グループ、および送信中のトーン番号
	スペクトルの利用可能な減収数 - PDMの一般化および直復スペクトル
	軽知のスプリッタ情報
	所留のデータチャネル数
	伊城の最/徳奈
	エ,35 コードによるペング業別
	メッセージタイプおよびパージョン
	最別(サービスパラメータ/ティネル機能) SPar(1)(サブパラメータ)
•	厳別(サービスパラメータ/チャネル機能) NPar(1)(サブパラメータなし)

表13.メッセージの全体構成(実施の形態#1)

	職別			標準情報	操作技術學學報
		回別コード、プロバイ ダ县、プロバイデコー ド (1+1+6オクテット)		変調を利用可能 プロトコル (?オクチット)	(3+M+L オクチット)
メッセージ RC	y ·	11+1+1-4-2-3-3-1-7	•	-	3.77
CLR		¥	¥	¥	必要に応じ
CL .	Y	T	¥	¥	必要に応じ
HS	Y.	¥	Y	¥	必要に応じ
ACK	Y	Y		•	-
NACK	Y	Y	•	•	•

注: *NACKには反対のパラメータのビットを設定することによってNAC Kの理由を含める。

表14.メッセージの全体構成(実施の形態#2)

	#881			標準情報	標準非標準情報
w	メッセージタイプ を改訂パージョン (2オクテット)	ペング ED (8 オクテット)	サービス&チャネ ルパラメータ	受調を利用可能プ ロトコル	(オクテット)
メッセー <i>ジ</i> 塚	X X		-	-	
CLR	×	х	l x	×	必要に応じ
a.	X	X	Х	x	必要に応じ
rs	1 X	-	X	X	必要に応じ
NCK	х .				
NACK	X		-	-	•
REO	x		-	-	

以下に、カテゴリごとの構成詳細を示す。

所定のxDSL変調に固有のパラメータは、必ず該当する変調カテゴリに入っていなければならない。それらの変調パラメータの中には他よりも一般的なパラメータが存在し、NPars/SParsツリーでは高い位置にある場合がある

T1. 413でネゴシエーションを行ったパラメータは、本発明でもネゴシエーションを行っている(ただし、T. 35コードを使用するベンダ I D を除く)。ただし、関連パラメータが本発明によるネゴシエーションを必要とするケースがいくつか存在する。

- G、992、1のパラメータのオプションがT1、413と異なる場合
- ・ パラメータを単に表示するだけでなく、ネゴシエーションを必要とする場合、あるいは

・ パラメータのクラスに関する一般的優先事項を表示する必要がある場合 パラメータが非常に一般的である場合、識別フィールドのサービスパラメータ オクテットでネゴシエーションを行う必要がある。パラメータが変調にかなり密接に関連している場合、変調標準情報オクテットの第2レベルでネゴシエーションを行う必要がある。これらの変調パラメータが種々の変調の間でかなり類似していても、変調ごとに別々にコーディングされる。また、例えば、VDSLをどの×DSL変調も非常に異なるパラメータを持っており、すべての×DSL要件と機能を満足することを試みる一つの大きなパラメータリストを持つことを非常に困難になる。その結果、V.8bisに冗長性が存在しているのとまったく同様に変調パラメータにも冗長性が存在する。さらに、種々のアプリケーションにおける多くのパラメータは同一である。

製造、供給、ネゴシエーションオプションの 3 つのタイプのパラメータ/オプションが存在する。

<u>1. 製造オプション</u>

製造オプションはメーカが製品設計において含めるか選択する仕様のオプション部分として定義される。製造オプションの一例は、FDM VS.ECを使用することである。種々の装置間に共通点がなければ通信は不可能であるので、製造オプションは起動時に開示および認識されなければならない。

2. 供給オプション

供給オプションは、ある意味において事前に決められるオプション能力として 定義される。供給オプションの一例としては、COまたはCPのいずれかによっ て習得されることが必要なCOにおけるループタイミングがある。CO能力は通

0

1 1 1 1 1 1 02) で始まり終わる。フレームチェックシーケンス(FCS)フィールドは ISO/IEC3309で定義されている。オクテットスタッフィング方法を使用したトランスパレンシは ISO/IEC3309で定義されている。

メッセージ情報フィールドは3つの構成要素、識別フィールド(I)、それに続く標準情報フィールド(S)、およびオプションの非標準情報フィールド(NS) から構成される。メッセージ情報フィールドの一般的構造を図10に示す。

職別情報(I)および標準情報(S)フィールドのいずれにおいても、伝達される情報のほとんどは、2つの局に関連した特定のモード、特徴、または機能に関するパラメータからなる。一貫した法則に従ってこれらのパラメータをコード化し、本発明の現在および将来の実施により情報フィールドを正しく解析できるような方法でパラメータリストの将来の拡張を可能にする目的で、パラメータは拡張可能なツリー構造でリンクされている。ツリー内のパラメータを送信する頃序、およびツリーを受信側で再構築できるようにする区切りビットの使用について以下に示す法則に従って説明する。

パラメータ(Pars)は、(1)関連するサブパラメータをまったく持たないパラメータを意味するNPars B、(2)関連するサブパラメータを持つパラメータを意味するSPars Bに分類される。このツリーの一般的構造を図11に示す。ツリーの最高レベルであるレベル1において、各SParはそれに関連したツリーのレベル2に一練きのPars(NParsおよびことによるとSPars)を有する。同様に、このツリーのレベル2において、各SParはそれに関連したツリーのレベル3に一続きのNParsを有する。

パラメータは二進コード化され、連続的に送信される。同じタイプのパラメータ(すなわち、レベル、分類、連関)は整数のオクテットから構成されるデータブロックとして連続的に送信される。NParsとSParsの送信順序を図12に指定する。{Par(2)n|は、n番目のレベル1SParに関連したレベル2パラメータセットを示し、NPar(2)nパラメータおよびSPar(2)nパラメータから構成される。{NPar(3)n,a}は、m番目のレベル2

常、ネゴシエーションの前に事前の決定によって決められる。このオプションは 製造オプションまたはネゴシエーションオプションに含めることができることが 注目される。その結果、わずかなオプションのみがこのカテゴリに入る。

3. ネゴシエーションオプション

ネゴシエーションオプションは、(必携の)オプションのリストからアイテムを選択しなければならないオプションとして定義される。ネゴシエーションオプションの一例としてデータ送信速度がある。ネゴシエーションオプションにおいて、送信速度はピアツーピアで行われる。

本発明の情報コーディングフォーマットを表15—45を参照して説明する。 表15—18に関する記述は背景情報として提供するものである。表20—45 は太登明の結構を説明するものである。

メッセージに使用する基本的フォーマット規則を図6に示す。ビットはオクテットにグループ化される。各オクテットのビットを横列に示し、1から8までの番号を付ける。オクテットは縦列に示し、1からNまでの番号を付ける。オクテットは昇順で送信される。オクテットのうち、ビット1は最初に送信されるビットである。

一つのオクテット内部にあるフィールドにおいて、フィールドの最下位番号の ビットは最下位ビット(2°)を表わす。フィールドが複数のオクテットにわた る場合、フィールドを含む最上位番号のオクテットのフィールドの最下位番号の ビットは最下位ビット(2°)を表わす。各オクテット内のビット値の次数はビット番号が増加するに従って増加する。オクテットからオクテットへのビット値 の次数は、オクテット番号が減少するほど増加する。図7に2つのオクテットに またがるフィールドを示す。

この規約の例外は2つのオクテットにまたがるフレームチェックシーケンス (FCS) フィールドである。この場合、オクテット内部のビット値の次数は反転する。すなわち、第一オクテットのビット1がMSBとなり、第2オクテットのビット8がLSBとなる(図8を参照)。

本発明のメッセージは図9に示すフレーム構造を使用する。ISO/IEC3 309に定義されているように、メッセージは標準HDLCフラグオクテット(

SParに関連したレベル3NParsセットを示し、m番目のレベル2SParはn番目のレベル1SParと関連している。パラメータの送信はNPar(1)

の第一オクテットで開始しPar (2) Nの最後のオクテットで終了する。

区切りビットの使用について図12に示す。情報ブロックの各オクテット内部で少なくとも1ビットを区切りビットとして定義する。これはブロックの最後のオクテットを定義するために使用する。このビット位置のバイナリ"0"は、ブロックに少なくとも一つの追加オクテットがあることを示す。このビット位置のバイナリ"1"はブロックの最後のオクテットを示す。

ビット8は {NPar(1)} ブロック、 {SPar(1)} ブロック、およびPar(2) ブロックの各ブロックを区切るために使用する。有効な (例えばバイナリ "1"にセットした) {SPar(1)}ブロックの機能の各機能について1個ずつ、"N"Par(2) ブロックが存在する。

ビット7は各 {N Par(2)} ブロック、各 {S Par(2)} ブロック、および関連する {N Par(3)} ブロックの各ブロックを区切るために使用する。図 1 2 は、有効な (例えばバイナリ "1"にセットした) {S Par(2) n} ブロックの機能の各機能について1個ずつ、"M"N Par(3) ブロックが存在することを示している。"M"はPar(2) ブロックのブロックごとに異なり得る。

Par (2) ブロックはNPar (2) とSPar (2) オクテットの両方かNPar (2) オクテットのみかのいずれかを含み得る。Par (2) ブロックがNPar (2) オクテットのみを含むことを示すために、ビット7とビット8はいずれも最後のNPar (2) オクテットではバイナリ "1" にセットされる。ツリーのレベル1におけるビット1~ビット7、およびツリーのレベル2におけるビット1~ビット6はパラメータをコード化するために使用することができる。将来の改訂 (開発) との互換性を持たせるために、受個個はすべての情報ブロックを解析し、解釈不能な情報は無視するものとする。

第一の実施の形態において、識別フィールドは、 4 ビットのメッセージタイプ

フィールド(表 1 5 を参照)、それに続く 4 ビットの改訂 号フィールド(表 1 7 を参照)、およびビットコード化パラメータフィールドの 3 つの構成要素からなる。

第二の宴旅の形態において、職別フィールドは、8ビットのメッセージタイプ

フィールド(表16を参照)とそれに続く8ビットの改訂 号フィールド(表18)、およびビットコード化パラメータフィールドの3つの構成部分で構成されている。この一般的構造を図13に示す。

メッセージタイプフィールドは、フレームのメッセージタイプを識別する。改 訂番号フィールドは、機器が準拠している本発明の改訂番号を識別する。識別フィールドは、(1) 非変調固有情報、(2) チャネル機能情報、(3) データ速 度情報、(4) データフロー特性、および(5) スプリッタ情報などの情報を含 むが、これには限定されないものとする。識別フィールドはNPar(1)、SPar(1)、NPar(2) のいくつかのオクテットから構成される。NPar(1) およびSPar(1) オクテットは常に送信される。NPar(2) オクテットはSPar(1) の該当ビットが"1"の場合のみ送信される。オクテットは表19に示す順序で送信される。

例えば国別コード、プロバイダ長、およびプロバイダコードフィールドのベンダ情報はITUーT勧告T.35のフォーマットに従い、図15に示す非標準フィールドで使用するのと同じである。

表15. 実施形態#1のメッセージタイプフィールドフォーマット

メッセージタイプ		ピッ	- 6 9	
	4	3	2	1
rs .	۰	۰	•	1
CL		0	1	0
CLR :	•	0	1	1
ACK(1)	0	1	۰	٥
ACK(2)		1		1
ITU-T 用に予約	-	1	1	0
110-1 用に子約	0	1	1	1
NAK(1)	1	-	1	0
NAIC(2)	1	0	0	1
NAK(3)	1	0	1	0
NAK(4)	1	0	1	1
RC		1		0
ハングアップ	1	1		11
ITU-T用に予約	1	1	1	0
ITU-T 用に予約	1	1	1	1

名称	N/S タイプ	故非
メッセージタイプフォーマット		及 15/表 16
パージョンタイプフィールド	1 -	2 17/2 18
国別コード	1.	
プロバイダ族	T -	
プロパイダコード (エオクテット)	-	
数別フィールド - (MPar(1))コーディング	MPar(1)	表 2C
級別フィールド(強能情報)- (SPor(1))コーディング - オクテット1	SPar(1)	表 21
微別フィールド(サービス要求)- (SPar(1))コーディング - オクテット2	SPar(1)	表 22
政的フィールド B(CI)現在途信キャリア (SPAI(2))コーディング - オク テット 1	MPar(2)	表 23
置列フィールド B(CI) 現在送信キャリア (MPax(2))コーディング - オク テット 2	MPar(2)	数 24
ノッフィールド 2 (CI) スペクトル第一使用可能解放数 (NPar(2))コーディン が	MPar(2)	£ 25
議別フィールド B (CI) スペクトル最大局数数 - 上り(MPer(2))コーディング	MPar(2)	# 26
原列フィールド 5 (CI) スペクトル最大関放数 - 下り(Nter(2))コーディング	HPar(2)	227
厳別フィールド B(cr)スプリッタ情報 - {#Par(2)}コーディング - オク : テット 1	NPar(2)	表 28
説別フィールド B (C1) スプリッタ情報 - {RPGE(2)}コーディング - オク テット 2	MPar(2)	我 29
/ ファールド B (SR) データ速度量(平均) (WPar(2))コーディング - オ DB クテット 1	MPar(2)	₩ 3¢
2017ィールド p (sp) データ連貫量 (最大) (MPAr(2))コーディング - オ DS クテット 2	HPET(2)	数 31
送到フィールド B (SE) データ速度量(最小) (WPar(2))コーディング - オ DS クテット3	RPar(2)	及 32
ップ・ファット B (SR) データ速度量(平均) (#Par(2))コーディング - オ US クテット 1	MPar(2)	₩ 30
クテット 2 使別フィールド B 〈Sx)データ速度量(最大) (WPar(2))コーディング - オ US クテット 2	MPar(2)	# 31
グナット2 級別フィールドB(SR)データ速度量(最小) (MPAT(2))コーディング - オ US クテット3	NPar(2)	表 32

要列フィールドB(SB)データ医療タイプ(PRE(21))コーディング US PRE(21) 長33 毎別フィールドB(SB)データ医療タイプ(PRE(21))コーディング US PRE(21) 長33 毎別フィールドB(SB)キャリア西国家末(RPE(21)コーディング オウ PRE(21) 長33 テット1 原列フィールドB(SB)キャリア西国家末(RPE(21)コーディング オウ PRE(21) 長35 テット2	級約フィールド s (SR) データ速度タイプ(NPar(2))コーディング	; DS	MPar(2)	# 33
施則フィールド 9 (sg) キャリア进信算家 (#Par(2))コーディング - オク #Par(2) 表 34 テット 1 週別フィールド 9 (sg) キャリア进任意家 (#Par(2))コーディング - オク MPar(2) 表 35	最別フィールド B(SR) データ速度タイプ(NPar(2))コーディング	! US	MPar(2)	表 33
施則フィールド 9 (sg) キャリア进信算家 (#Par(2))コーディング - オク #Par(2) 表 34 テット 1 週別フィールド 9 (sg) キャリア进任意家 (#Par(2))コーディング - オク MPar(2) 表 35	親別フィールド B (SE) データ速度タイプ(NPar(2))コーディング	US	MPar(2)	£ 33
説別フィールド s (sp) キャリア送信載求 (RPar(2))コーディング - オク MPar(2) 長 35	顔別フィールドョ(SR) キャリア送信要求 (SPar(2))コーディング - オク	1	MPar(2)	表 34
	説別フィールド B (ER) キャリア送信載求 (RPar(2))コーディング - オク	-	MPar(2)	# 35
	DS • 下り			

臓別(1)パラメータフィールドはNPar(1)、SPar(1)、NPar(2)のいくつかのオクテットから構成される。これらのオクテットにおいて、各パラメータにはユニークなビット位置(またはフィールド)が割当てられる。割当てられたビット位置のパイナリ"1"は、パラメータが有効であることを示す。複数パラメータの有効性は、有効なパラメータに該当する各ビット位置のパイナリ"1"を送信することによって伝達される。フィールドはその表に記載しているようにコード化される。

表16.実施形態#2のメッセージタイプフィールドフォーマット

				ピッ	- 1- 2	19		
メッセージタイプ	18	7	6	- 5	4		7	1
MS	10	0	-0	0	0	0	0	•
HTP	; 0		۰	0	0	0	۰	1
a.	10	0	0	c	_ •	٥	1	c

CLR		٥	٥	۰	۰	٥	1	1
ACK(1)		٥	•	1	•	٥	۰	¢
ACK(2)	•	٥	٥	1	٥	٥	٥	1
NAK-EF	0	0	1	Q	0	Ð	0	C
NAK-NR		0	1	۰	۰	٥	•	1
NAK-NS	ه ا	٥	1	0	۰	٥	1	c
NAK-NU		0	1	٥	0	0	1	1
REO-MS	0	0	1	1	۰	1	0	c
REO-HR		0	1	1	0	1	۰	1
REO-CLR		0	1	1	۰	1	1	1

表17. 実施形態#1の改訂番号フィールドフォーマット

21149	 -1		£.,	Fø	4	
		В	7	- 6	3	_
PERT		-	-	۰	1	_

表18. 実施形態#2の改訂番号フィールドフォーマット

DITOM			ピッ	-	7		
	 	6	5		-3	-2	1
Chill 1	 - 0	-		0	•	•	

表19. 識別フィールド ー オクテット順序

NPar (1) およびSPar (1) オクテットは常に送信される。NPar (2) オクテットはSPar (1) の該当ビットが"1" の場合に限り送信される。オクテットは表 1 9 に示す順序で送信される。レベル1 NPar を表 2 0 に示す。レベル1 SPar を表 2 1 と表 2 2 に示す。レベル2 NPar は表 2 3 から表 3 5 までに別々に示す。

表20. 臓別フィールド - {NPar(1)} コーディング

SPar(1)	8.	1 7	6	3	4	3	2	1
ITU-T 用に予約	x	×	×	×	-x-	-	×	1
8. v ea	×	×	×	×	×	×	1	×
助告 V. 8b1a	x	×	x	×	×	1	×	×
追加懷賴利用可能	×	×	×	×	1	x	×	×
进口 ACK(1)	x	×	x	1	×	I	×	×
TT()-7 用に予約	× .	×	1	×	=	*	×	×
原伊京福伊 フィールド	×	1	×	×	×	•	×	×
このオクチットにはパラメータなし	×	0		0	О	0	0	0
注:動告 v.s および動告 v. Sbis の可用性を識別する	ことによって音声	帯域	空間子	国への	の通過	き町	MICT.	78
ことができる。								

表 2 1. 臓別フィールド(機能情報) ー {SPar(1)} コーディング ー オクテット1

SPac(1) | 8 7 6 5 4 3 2 1

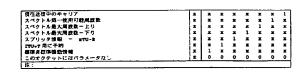


表 2 2. 臓別フィールド(サービス要求) ー {S P a r (1)} コーディング ー オクテット2

5Par(1)		7	6	•	4	-3	2	1
データ走皮量下り	I	x	×	×	×	I	x	1
データ遺ぼ量上り	x	×	x	×	X	I	1	×
ゲータ単位タイプ下り	I	×	×	×	×	1	×	×
ザータ返在タイプ上り	±	×	x	×	1	x	×	×
キャリアの遺位要求	×	x	×	1	x	x	×	×
ITU-F用に子的	×	×	1	×	×	-	×	¥
福爆発標準サービス要求	z	1		×	*		×	×.
このオクテットにはパラメータなし	±	0	•	۰	0	۰	۰	0

送信キャリアとファミリーを上に示す。

表 2 3. 熾別フィールドB (C I) 現在送信中のキャリア {N P a r (2)} コーディング ー オクテット1

MPar(2)		7_	6	5	•	3	2	1
現在近信中の4.3125 KH2 ファミリ(a)		×		×	×	*	*	_
現在送信中の 4 kHz ファミリ(B)		×) ×	×	×	*	1	×
現在透信中のキャリア Aattu	=	×		×	×	:	×	×
現在进信中のキャリア Annua	×	×	×	×	1	x	×	×
現在途間中のキャリア Agg- a	×	×	×	1	×	z	×	×
現在送信中のキャリア Apt-x	*	×	1	×	×	x	×	Æ
このオクテットにはパラメータなし	=	×	۰	0	0	۰	0	۰

表 2 4. 識別フィールドB (C I) 現在送信中のキャリア {N P a r (2)} コーディング ー オクテット2

MPar(2)		7	6	5	- 4	3	2	1
現在通信中のキャリア Aggra				×			-	
現在透信中のキャリア Apperx		×	1 -	×		-	1	×
現在进信中のキャリア Agyaw		*		×	×	1	×	×
現在送信中のキャリア Agg-x	x	×	×	×	1	×	×	×
現在送信中のキャリア Belin	x	×	×	1	×	×	×	×
現在退信中のキャリア Bear	· ·	×	1	x	×	-	×	×
このオクテットにはパラメータなし	×	×	١ ۰	٥	0	٥	٥	٥

表25-27の使用可能スペクトル周波数はXTU-XのTX/RX機能(ト ーン68のみを通じて送信するXTU一Cなど)を示すのに有益であり、重複し たスペクトル動作の可用性に対してのFDMを示すことができる。

表25. 識別フィールドB (C1) スペクトル第一使用可能周波数 [NPar(2)] コーディング

RPar(2)	В	7	6	5		3	2	_1
TTU-T 用に子約	I	×	1	1	ī	1	-1	1
端末による指定なし		×	0	0	9	0	0	0
スペクトルの第一使用可能矯放数 (ピット 6-1× 10 kHz)	x	×	×	×	×	×		

表26. 臓別フィールドB(CI)スペクトル最大周波数

_	上り	{NP	a r	(2)}	コーラ	ディング
---	----	-----	-----	------	-----	------

KPar(2)	8	7	6	5	•	3	2	1
· ITU-T 用に干約	×	×	1	1	1		1	
端末による悟定なし	×	×	0	0	D	0	0	0
, スペクトルの最大民族数 - 上り(ピット 5-1x 1 HDHz)	×	×	1	×	×	x	×	×
スペクトルの最大民族数 - 上り (ピット 5-1x 10 kHz)	l x	x	0	×	×	×	×	x

MPar(2)	8	7	6	5	4	3	2	1
ITU-T 用に予約	× 1	×	1	1	1	1	1	1
蟾木による指定なし	×	×	0	0	0	0	0	0
- 最大帯破幅 (ピット 5-1 x 512 kthps)	×	×	1	×	×		×	×
, 最大搭城幅 (ビット 5-1 x 32 xbps)	×	×	0	×	×	x	×	×
								_

表32. 識別フィールドB (SR) データ速度量(最小)

[NPar(2)] コーディング ー オクテット3

NPar(2)	8	7	6	5	4	3	2	1
ITU-T 用に子的	-	-	1	1	1	-:	1	1
絶束による措定なし	 =	×	0	0	0	•	0	0
- 動小存城幅 (ピット 5-1 x 512 kbps)		*	1	*	×	-	×	×
最小符域幅(ピット 5-1 x 32 kbps)	×	z	۰	×	×	_=	×	×

表33. 識別フィールドB(SR)データ速度量タイプ {NPar(2)} コーディング

HPer(2)		7	6	5	4	3	_2	1
ほレーテンシ		Ŧ	×	-	×	I	-	1
一定レーテンシ		×	*	*	×	x	1	×
パースティ	×			×	×	1	*	×
たど	=	×	1 ×	x	1	x		×
·		×	i =	1	×	×	×	×
		=	1	=	×	×	×	*
このオクテットにパラメータなし	x		0	٥	٥	0	0	0

x TU-Xは他のx TU-Xがある数のキャリアのみで送信を行うよう要求し ても良い。これにより、上記のように、トランザクションの残りの部分または次 の初期化のためのキャリア数を低減することができる。×TU-Xは他の×TU -Xが実現できるとわかっている要求のみを送るべきであることに留意すべきで ある。

表34. 臓別フィールドB (SR) キャリア送信要求 {NPar(2)} コーディング ー オクテット1

NPar(2)	1.6	7	6	5	4	3	2	_1
4.3125 kBs ファミリー(A)を用いた近信要求	×	-	1	*	×	1	×	7
4 kHz ファミリー(B)を用いた透信要求	x	×			×	x	1	×
キャリア スーュー。 による送信要求	x		×	×	=	:	×	×
キャリア Aggan による送信要求	×	×	×	×	1	x	×	×
キャリア Apperによる透信要求	×	×	×	1	×		×	×
キャリア Aggra による送信要求	×	×	1	×	×	×	×	×
このオクテットにはパラメータなし	×	×	0	٥	D	۰	0	0

表27.臓別フィールドB(CI)スペクトル最大周波数

- 下り {NPar(2)} コーディング

KPar(2)	8	7	6	5	4	_3	2	-1
ITU-T 用に予約	×	×	1	1	1	1	1	1
増水による潜定なし	×	×	0	0	0	0	0	0
スペクトルの最大周波数 - 下り (ピット 5-1x 1 MHz)	-	x	1		×	×	×	×
スペクトルの最大周波数 - 下り (ピット 5-1x 10 kHz)	, x			×		×	×	×

表28. 臓別フィールドB(CI)スプリッタ情報

{NPar(2)} コーディング ー オクテット1

MPar(2)		7	6	5	4	3	2	-1
LPPは背声	×	×	×	×	×	x	×	1
LPF 12 USA ISDN	: =	x	×	×	×	x	1	×
LPF は放州 ISDS	į ×	x	x	×	×	1	×	*
ITU-〒用に予約	1 2	x	I	x	1	x	×	
ITU-1用に子的	=	•	x	1	×	×	×	2
標準非線車 LPF	i x	×	1	×	x		x	
このオクチットにパラメータなし	i z	×	0	0	0	0	0	0

表29. 臓別フィールドB (CI) スプリッタ情報

{NPar(2)} コーディング ー オクテット2

NPar(2)	8	7	6	. 3	4	3	2	1
HPP (2 25 kHz (竹声)	x	x		×	×	x	×	1
HPF 12 90 kHz USA ISDN	×	¥	× .	×	×	x	1	×
HPFは150 kHz (欧州 ISDN だよるADSL)	- I	x		x	×	1	x	×
EPF (2 300 kHz (VDSL)	x	x		×	1	×	x	×
ITU-T 用に予約	T	×	×	1	×	x	×	×
信序非理率 HPF	I I	×	1	3	×	×	×	×
このオクテットにパラメータなし	*	×	0	0	0	0	0	0

表30. 臓別フィールドB (SR) データ速度量 (平均)

{NPar(2)} コーディング ー オクテット1

MPar(2)	6	7	6	5	4	3	-2	1
ITU-T 用に予約	1	×	1	-1	1	1	1	1
幼束による指定なし	x	x	0	0	0	0	0	٥
平均権収幅(ピット 5-1 x 512 kbps)	x	=	1	*	×	•		
平均存基幅 (ピット 5-1 x 32 kbps)	x	×	0	×	x	x		x

表31. 臓別フィールドB (SR) データ速度量(最大) {NPar(2)} コーディング - オクテット2

表 3 5. 識別フィールドB(SR)キャリア送信要求{NPar(2)}

コーディング ー オクテット2

NPar(1) キャリア A₁₁、による正信原文 キャリア A₁₁、による正信原文 キャリア A₁₁、による正信原文 キャリア A₁₁、による正信原文 キャリア D₁₁、による正信原文 キャリア D₁₁、による正信原文 キャリア D₁₁、による正信原文 ニッテットにはパラメータた。 標準情報フィールドはNPar (1) =s、SPar (1) =s、並びにこと

によるとNPar(2)、SPar(2)、およびSPar(3) のいくつかのオク テットから構成される。NPar(1)およびSPar(1)オクテットはここ で指定され、常に送信される。NPar (1) オクテットのコード化を表36に 示し、SPar (1) オクテットのコード化を表37と表38に示す。 NPar(2)、SPar(2)、およびSPar(3)オクテットの内容はSP

ar(1)の該当するビットが"1"の場合のみ送信される。一般に、内容はそ れぞれのITU一T勧告に固有の変調およびプロトコルの詳細に関連している。 変調コード化の仕様のいくつかの実例を表39-45に示す。

表36.標準情報フィールド - {NPar(1)}

コーディング

Spar(1)		7	6	5	•	3	2	1
音声帯域 (動告 V. s または V. 8b1s)	I	×		×	x	×	×	1
本発明を用いた G.997.1(クリア BOC)チャネル	X	¥	x	x	x	x	1	x
ITU-7 用に予約	X	×	×	×	×	1	×	×
ITU-T 用に予約	X	×	x	×	1	x	x	x
ITU-1月に子的	X		×	1	x	I	x	×
ITU-T 用に予約	X	×	1	×	×	×		*

17U-† 用に予約 このオクテットにはパラメータなし

表 3 7. 標準情報フィールド - {SPar(1)}

コーディング ー オクテット1

Spar(1)	8	7	6	5	4	3	2	1
C.992.1 - Annex A	X	×	x	x	×	3	×	-1
G.997.1 - Annex 8	x	×	x	*	×	=	1	×
G.992.1 - Annex C	i x		×		×	1	×	x
G.hdal	l x		×		1		×	
C. 992. 2	l x		×	1	×		*	
G.992.2 - (TCM-IEDN 景境)	x		1					×
非標準機能(愛詢)	l x	ī	- x			-		
このオクテットにはパラメータなし	l x	١ō	0	0	0		0	0

表38.標準情報フィールド - {SPar(1)}

コーディング ー オクテット2

Spar(1)	8	7	6	5	4	3	2	1
ANSI HDSL2 / G.hdsl2	X	×	×	×	×	×	×	1
ANSI VDSL a / G.vdsl Annex a	X	*	*		*	×	1	ж
ANGI VDGL B / G.vdsl Annex B	I X	*	×	×	×	1	×	ж
ANGI T1.413 Issue 2	x		×		1	×	×	
ITU-T 用に子的	X	-	-	1		-		
ITU-T 用に予約	x x	=	1		*	-	*	
ITU-T 用に子的	T	1	÷	*		-		-
このオクテットにはパラメータなし	l v	ō	-	0	ō	6	5	ō

表39. 変調 BG. 992. 1 Annex a {NPar(2)}

コーディング ー オクテット1

NPar(2)		7	6	5	4	3	2	¨ 1
C.992.1 - Annex a 用のパラメータまたはプロフィールを指定	×	×	1 =	×	×	×	×	1
G. SPILL T RINGE GAILST S.	x	×	1 =	×	×	×	1	×
	Ìχ	×		×	×	1		×
ETH=0, ATH-1	×	×		×	1	×	×	×
NTR	l x		1 x	1	×	×	×	×
その他	×	=	1	×	×			×
	1	1	1 .		×		*	
このオクテットにはパウメータなし	1	ā	1 -	- n	ō	_	0	0

表40.変調 BG. 992. 1 Annex a {NPar(2)}

コーディング ー オクテット2

NFar(2)		_7_	6	5	4	3	2	1
ASI/ATMI FO) x	×	l x	×	×	x	×	1
AS2 FC	X	×		×	×	x	1	×
AE3 FC	X	×	×	-	×	1	×	×
LEI FC	į x	×	×	×	1	I	×	x
LE2 FO	I X	×	z	1	×	I	×	×
LS1/ATM1 上り	X	×	1	x	×	x	×	×
このオクテットにはパラメータなし	X	×	0	C	0	0	0	0

表41. 変調 BG, 992. 1 Annex a {NPar(2)} コーディング ー オクテット3

MS、CL、CLRメッセージは、オプションによりここで定義する情報を超えた情報を伝達するために非標準情報フィールドを含み得る。非標準情報を送信する場合、非標準フィールドパラメータ(NON-standard field parameter)が送信メッセージの識別フィールドでバイナリ"1"にセットされる。非標準情報フィールドはオプションにより一つまたは複数の非標準情報ブロックから構成し得る(図14を参照)。

各非標準情報プロック(図15を参照)は、(1)ブロックの残りの部分の長さを指定する長さインジケータ(1オクテット);(2)勧告 T. 35で定義される国別コード(Kオクテット);(3)プロバイダコードの長さを指定する長さインジケータ(1オクテット)(例えばLオクテットが続くことを示すオクテット値);(4)勧告 T. 35で臓別される国で指定したプロバイダコード;および(5)非標準情報(Mオクテット)から構成される。

本発明により、ネゴシエーション手順の終了後に本発明で使用する変調を引き 続き送信することができる。本発明の特徴によれば、変調は例えばクリアチャネ ルEOCとして使用することができる。例えば、標準情報NPar(1)ビット はCL/CLRメッセージの可用性(アベイラビリティ)を示し、同じビットは MSメッセージにおける選択を示すために使用される。ACKメッセージによる 本発明のネゴシエーションプロトコルの終了後、クリアEOCチャネルを提供す るためにキャリアはONのままにすることができる。

過去において、端末によるATUーRハンドシェイクの構成はATコマンドまたは他の専有手段を用いて実行された。本発明によれば、端末とATUーRの間でAOM管理プロトコルを使用し、またATUーCとネットワーク管理システム

の間で類似した通信経路を使用する。上記好ましい実施の形態において、端末は SNMPプロトコル (IETF RFC 1157.1990年5月発行)を使用 してATUーRにおいて本発明のハンドシェイク手収を構成しモニターする。本 発明のハンドシェイク手収のデータ速度は100パイト/秒以下であるため、端 末がハンドシェイクセッションに積極的に加わるためには十分な時間を設ける必 要がある。

NPar(2)	8	7	5	- 3	4	3	2	1
LS2 ± 9	X	×	×	×	×	*	<u> </u>	1
	X	x	l x	×	×	×	1	×
	x	×	l x	x	×	1	x	×
	x	×	×	×	1	×	x	×
	x	×	×	1	×	×	x	×
	X	×	1	×	×	×	x	×
このオクテットにはパラメータなし	×	×	10	•	0	0	0	0

表42. 変調 BG. 992. 1 Annex B {NPar(2)}

コーディング ー オクテット1

NPar(2)	8	7	6	5	4	3	2	1
3-12 以上のトーン/1+33 以下のトーンを許可 - 柱	X	×	×	x	×	×	Ŧ	1
	X	×	×			=	1	
	l x	×	×	I	*	1		×
その他	l x	×	l =		1	×		
	l x	x	l ×	1		×	=	×
	l x	×	l ı		×	×		
このオクテットにはパラメータなし	12		ء ا	•	~	•	_	•

表43. 変調 BG. 992. 1 Annex C {NPar(2)}

コーディング ー オクテット1

NPaz(2)		7	6	5	4	3	2	1
G.992.1 Annex C用のパラメータまたはプロフィールを指定	X	×	×	×	×	×	¥	1
	13	×	I .	×	×	×	1	×
40M	Î	-	🚡	ž	ĩ	×		×
	×	¥	×	1	×	×		×
	X	×	1	x	×	x	×	x
このオクテットにはパラメータなし	1 2	×	10	۰	٥	0	0	0

表44. 変調 BG. hds I {NPar(2)}

コーディング

NPar(2)		7	_6	. 5	4	3	2	
G.hdsl Annex を使用	X	*	X		×	×	*	7
G.Mai Amea CKA	x	×	×	x	×	×	1	*
	X	=	i =	*	-	1	×	,
その他	i x		l x		1	×		
	x	2	1 ×	1	×	ж	×	*
	x		1 1	×	×	×		
このオクチットにはパラメータなし	X		ł ō	0	o	0	0	c

表45. 変調 BG. 992. 2 {NPar(2)}

コーディング ー オクテット1

Near(2)	8	7	6	5	4	3	2	1
C.992.2 用のパラメータまたはプロフィールを指定	X	<u> </u>	×	z	×	ж	I	
Gippala Milanes - Principal -	x		i ×	x	×	×	1	×
	l x		≖		×	1		
その他	l x	×	×	x	1	x	×	×
	x	×	l x	1	x	×		×
	X		l i	1	×	×	1	
このオクテットにはパラメータなし	X		ا م	0	0	0	0	0

一般に、CLおよびCLRメッセージパラメータはハンドシエイク手順の開始 前にセットすることができる。本発明によって端末はパラメータのうちいくつか の状態を(ATU-Rについて)照会することができる。

SNMPトラップは、MSまたはACK/NAKメッセージなどのアイテムに 影響を及ぼすことを望む場合、端末の影響を受ける必要のある受信メッセージの 重要な部分を示すために使用することができる。

本発明はその好ましい実施の形態を参照して詳細に提示され、記載されているが、次の請求項によって定義されるように本発明の精神と範囲から逸脱しない限り、形態およびまたは詳細において種々の変更を行うことができることは当業者によって理解される。本発明は特定の手段、材料、実施の形態を参照して記述されているが、本発明はここに開示された事項に限定されるものではなく、請求項の範囲内のすべての均等物に拡張されるものと理解される。

5. 図面の簡単な説明

本発明の前記およびその他の目的、特徴、利点は、非制限的例として提示する 添付図面に示すように、以下に述べる優先的実施形態のより詳細な記述から明ら かである。添付図面の参照文字は種々の図を通して同じ部分を指す。

5.1 ハードウェア図面の簡単な説明

図1は、本発明の一般的使用環境の概略ブロック図、

図2は、xDSLサービス用にセントラルオフィス機器を設け、リモート機器 はスプリッタを使用しない典型的な状況における本発明の概略ブロック図、

図3は、通信チャネル上で互いに信号を送信するよう適合化した2つの典型的な高速 (xDSL) モデムと接続して使用する本発明の優先的実施形態の概略ブロック図、

図4は、xTU一R装置のトランザクションメッセージシーケンス用の状態遷 終回

図5は、xTUーC装置のトランザクションメッセージシーケンス用の状態遷移図。

図6は、メッセージにおけるオクテット用の表示および順序フォーマット規約

を示す図、

図7は、単一オクテットに常駐しないデータ用のフィールドマッピング規約を 示す図、

図8は、フレームチェックシーケンス(FCS)の2つのオクテット用のビット順序を示す図、

図9は、フレーム中のオクテットの構造を示す図、

図10は、3種類の情報フィールドを示す図、

図11は、臓別(I)フィールドおよび標準情報(S)フィールドにおける種々のパラメータ(N ParsおよびS Pars)をリンクするツリー構造を示す 図

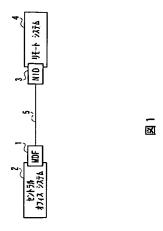
図12は、メッセージにおけるNParsおよびSParsの送信順序を示

す図、

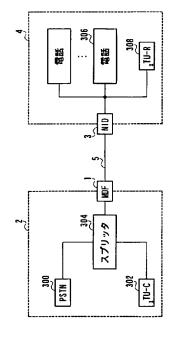
図13は、識別(1)フィールドにおけるオクテットの構造を示す図、

図14は、標準非標準情報(NS)フィールドにおける標準非標準情報ブロックの構造を示す図、および

図15は、各標準非標準情報ブロックにおけるデータのオクテット構造を示す 図である。 【図1】

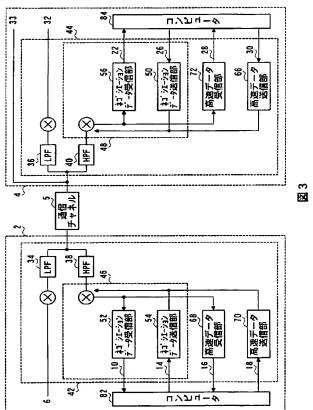


(図2)



【図3】

<u>家</u>



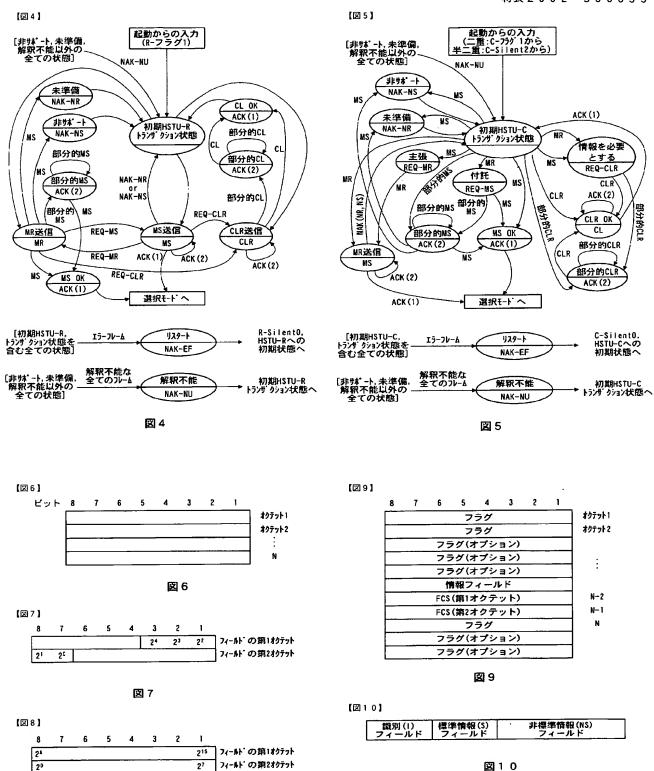


図8

[図12]

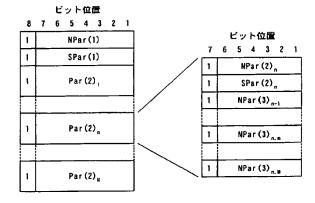


図12

[図13]

メッセージタイプ 改訂番号 ベンダー識別	ビットコード化 パラメータフィールド
----------------------	-----------------------

図13

[図14]

非標準情報フィールド(NS)						
非標準情報	非標準情報	•	非標準情報			
プロック1	ブロック2		ブロックN			

図14

【図15】

8	7	6	5	4	3	2	1		
非	非標準情報長=2+L+M+1(1オクテット)								
T. 35国別コード(2オクテット)									
プロバイダコード長=L(1オクテット)									
T.	T. 35プロバイダコード(Lオクテット)								
	非標準情報(Mオクテット)								

図15

フロントページの続き

(31)優先権主張番号 60/093,669

(32) 優先日 平成10年7月22日(1998.7.22)

(33)優先権主張国 米国(US)

(31)優先権主張番号 60/094,479

(32) 優先日 平成10年7月29日(1998.7.29)

(33)優先権主張国 米国(US)

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, I T, LU, MC, NL, PT, SE), OA(BF, BJ , CF, CG, CI, CM, GA, GN, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AP(GH, GM, K E, LS, MW, SD, SL, SZ, UG, ZW), E A(AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ , TM), AE, AL, AM, AT, AU, AZ, BA , BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CU, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, GB, GD, G E, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS , JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MD, MG, MK, M N, MW, MX, NO, NZ, PL, PT, RO, RU , SD, SE, SG, SI, SK, SL, TJ, TM, TR, TT, UA, UG, US, UZ, VN, YU, Z A, ZW

【国際調査報告】

	INTERNATIONAL SEARCH REPORT	r	International appl PCT/US99/069	1				
IPC(6)	SSIFICATION OF SUBJECT MATTER (H04B 1/38) Please See Extra Sheet. o International Patent Classification (IPC) or to both	national classification	and IPC					
Mimmum d	Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)							
	375/222, 260; 370/79, 101 ion searched (ther than minimum documentation to the	extent that such docum	nems are included i	n the fields searched				
Electronic u	ata hase consulted during the international search (nat	me of data base and,	where practicable.	search terms used)				
Please Sea	e Extra Sheet.							
t. DOC	MENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT							
Calegory*	Citation of document, with indication, where ap	propriate, of the rele	vant passages	Relevant to claim No.				
X,E	US 5,796,808 A (SCOTT et al) 18 Au 3.6 and 7, lines 1-57, 18-64 and 13-31	1-12, 17, 18, 20- 22, 31, 35-38						
X.P	US 5.751.914 A (COLEY et al) 12 May 1998, columns 3 and 4, lines 42-67 and 7-5 respectively.							
x	US 5,448,566 A (RICHER et al) 05 Sc	31						
х	US 5.163.131 A (ROW et al) 10 Nove 34-45, column 24, lines 29-34, column lines 57-68, column 45, lines 33-41, and 51 line 6.	39-41						
X Funt	ner documents are listed in the continuation of Box C.		n (amily annex.					
	ecul colegones of aned doomnons consent defining the general state of the art which is not considered by or particular relationed	date and not i	in conflict with the app or theory underlying th	ermational filing date or priority lication but ested to understand a invention				
	on the micro pulliphed on a later the intermentability date	considered NO	particular retovance: (i) vai or cannot be conside sament se teltan alone	e cizimed invention carmot be sted to involve an inventive step				
68 95	contents which test the contents in present causing which is cold to causing the publication of other cital reason as specified: coal reason as specified: coal reason as specified:	communed wa	p care or more other suc anythis ma inventive	e claimed invention carnet be step when the document as the documents, such constitution				
ati-	rand. Community published price to the international filing date. But later than	· ·	s to a person skilled in mber of the same pater					
	actual completion of the international search	Date of mailing of t 10 SEP 19		arch report				
	mailing address of the ISA/US	Authorized officer	(A)	. 7				
Box PCT	neer of Potents and Trademorks	KEVIN M. BU	RD Sulps	ing Jogan				
Washingto	in. D.C. 2023 I	Telephone No.	703) 308-7034					

Form PCT/ISA/210 (second sheet)(July 1992) +

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.
PCT/US99/06986

		Balanna as alsies Ma
Category*	Cuation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No
X	US 5.311.578 A (BREMER et al) 10 May 1994, column 1, lines 10-37, column 2, lines 22-27, and column 3, lines 27-30.	1-4, 7-9, 31, 32, 36, 37
X	US 4.680,773 A (AMUNDSON) 14 July 1987, column 3 lines 35- 62.	31, 33, 35
X	US 5,463,661 A (MORAN III; JOHN L. et al) 31 October 1995, column 4, lines 56-63, column 7, lines 3-33, column 9, lines 38-56, column 11, lines 31-34.	11-13, 15, 17-19, 21
x	US 5,644,573 A (BINGHAM et al) 01 July 1997, column 11, lines 26-36.	11, 12, 17, 18, 20
х	US 5,715,277 A (GOODSON et al) 03 February 1998, column 2, line 64 to column 3, line 13, column 3, lines 38-63)	11, 12, 17, 18, 20
A	US 5,608,764 A (SUGITA et al) 04 March 1997, column 1, lines 13-25.	23

Form PCT ISA 210 (continuation of second sheet)(July 1992) *

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No. PCT/US99/06986

A CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER: US CL
375-222
B FIELDS SEARCHED Electronic data bases consulted (Name of data base and where practicable terms used):
APS: ESTABLISH COMMUNICATION, PLURALITY MODE, INITIALIZATION

Form PCT ISA-210 (extra sheet)(July 1992) +

【公報種別】特許法第17条第1項及び特許法第17条の2の規定による補正の掲載

【部門区分】第7部門第3区分

【発行日】平成15年5月13日(2003.5.13)

【公表番号】特表2002-500855 (P2002-500855A)

【公表日】平成14年1月8日(2002.1.8)

【年通号数】

【出願番号】特願平11-549695

【国際特許分類第7版】

H04L 29/06

29/08

[FI]

H04L 13/00 305 C

307 A

手続相正書

平成14年10月29日

特許庁長官 陸

1.事件の表示

PCT/US99/06986 平成11年特許賦第549695号

2. 補圧をする者

事件との関係

人配出特殊 東京都自県区下旦県2丁目3番8号

住所 名称

松ト電送システム株式会社

3. 代理人

₹206-0034

住所

東京都多摩市韓牧1丁目24番地1 新都市センタービル 5階

・A 田 童 土 野田 企一

[連絡先 電話 042-338-4600]

4. 補正により増加する精求項の数

11 5、補正対象各種名 明报概 6. 補正対象項目名 明都審全文

7. 補正の内容 明細書の全文を別題のとおり補正致します。

明細畫

通信表置及び通信方法

(発明の属する技術分野)

本発明はモデムなどの通信整置およびデータ通信を可能にする方法、特に確々 の通信構成を検用し適切な通信構成を選択して、通信リンクを確立する装置と 方法に関する。

_(従来の技術及び発明が解決しようとする課題)

従来、モデム (アナログおよびデジタル) などのデータ通信装置は、公衆回縁 類(PSTN)を介してある場所から別の場所にデータを送信するために使用さ れてきた。このようなモデムは、満常PSTNの従来の音音を述(All J IF的 O. Ir $H\sim 4~k~H$ の帯域)で動作する。初期のモデムはPSTNを介して毎秒約3~0~0ヒット(DPS)以下の速度でデータを送信していた。時がたつにつれて、また インターネットの普及が進むにしたがって、より高速の通信方式(例えばモデム) が要求され研究された。現在、利用可能な最高速のアナログモデム(国際電気通 個連合 (ITU-T) が定義する [TU-TV、3.4モデムと称(t) は、理想的 な条件下で約33。600bpsの速度でデータ通信を行う。『TU-TV.9 0と呼ばれるハイブリッド・デジタル・アナログモデムは環想的な条件下で約5 6,000bpsの速度までのデータ通信を実現可能である。これらのモデムは PSTNの約4kHzの帯域でデータ交換を継続して行う。

大きさが数メガバイト (MB) のデータファイルを転送することも珍しくはな い。V.34変質を利用して動作するモデムは、そのようなファイルの転送に長 時間を必要とする。その結果、さらに高速のモデムとインターネットアクセス方 法に対する需要が高まってきた。

したがって、従来の4kH2帯域を超えるスペクトルを使用するローカルツイ ストワイヤベア上で高速あるいは広衛城のデータを送信するために多くの新しい。 通信方法が提案され間免されている。様々な "趣き" (パリエーション) のデジタ

ル加入者用回線(DSL)モデムが開発され、また開発中である。例えば、DS L、ADSL、VDSL、HDSL、SHDSL、SDSL(以上をまとめて一般にxDSLと称す)などを含むが、これには限定されない。

各xDSLパリエーションは値々の通信方式を用いるため、上り、下り転送施 度は異なり、また異なる周接級労取のツイストペア通信チャネルを利用する。穏々 の撤成のツイストペアワイヤには広範囲にわたって物理的、環境的利限が伴うた め、可能な通信機能等域の予測は大きく異なる。例えば、ツイストペアワイヤ(例 えばCAT6ワイヤに対してCAT3ワイヤ)の品質によっては、所定のxDS 上方式では公表された最高データ転送速度でデータ送信を行うことができない場合がある。

既存の×DSL技術は高速データ転送の問題を解決することを約束しているが、×DSL機器の迅速な開発と起動にはいくつかの障害が存在する。

種々の×DSL方式のうちいくつかは、音声帯域および超音声帯域の開設政符 域で一つのツイストペアによる同時通費を可能にする。音声符域および音声帯域 より高い帯域の同時通信を実現するために、×DSLパリエーションによっては 低域フィルタ、高域フィルタなどのフィルタやスプリッタと呼ばれるフィルタの 組み合わすを必要とするものがある。フィルタは音声帯域の通信を担う周波数帯 域とデータ通信を担う超音声帯域の周波数帯域を分離する。フィルタの使用方法 と組織は評価でとに異なる場合がある。

最近、そのようなフィルタの使用を抹除、ないし削減するための技術や市場からの刺激が存在する。このように、特定の通信チャネルにとってフィルタの存在 および(または)その種類は不明な場合が往々にしてある。そのようなフィルタ はどの通信方法が利用可能であるかに影響するので、通信方法を組動する前にそ のようなフィルタの存在および構成を認識するための通信数量が必要である。

多様な×DSLおよび高速アクセステクノロジーによる解決法については、公 表標準、専有標準および(または)事英上の極準に記述されている。ある接続の 一端にある機器は、互いに互動性を持ち得る(互動性を持たない)模準(または 複数の程準)を消たし待る。一般に、種々の標準間に起動および初期化方法につ いて互換性がなかった。

6. 英速通信市場が発展するにしたかって、耐害もまた従来の資声帯域を超える 市域を用いて高速回線用の独自のCPEを選択し設置する選択の自由を期待し要 求するようになる。この結果、サービスプロバイダには広範囲の機器が特定の回 線に拡続されるという予想外の専態に対応しなければならないという選圧がかか ることになる。

副医構内(例えば変異、オフィスなど)の副客構内配焊条件/機成および配熱 のノードに配置済みの健康の範囲は多様で、特定することは不可能である。サー ビスプロバイダにとって技術者および(または)競人を祝遠して構内配線を分析 し(あるいは)インストレーションを行うことは大きなコスト負担である。した がって、多くの過信方法や構成方法が存在する状況における回線の初期化には効 率的で費用のかからない(すなわち人的介入が不要な)方述が必要になる。

さらに、通信チャネルの鉄槍と実際の通信装置の間にはスイッチング機器が存在している。そのスイッチング機器は特定の種類の通信装置に特定の回路を切換えるように機能する場合がある。

このように、種々の機器や通母チャネル、規制環境などの問題を解決する高速 データアクセス起動技術(装置および方法)が緊急に必要とされる。

かつてITU-Tは香声帯域チャネル上でデータ通信を開始する推奨方法を 発表したことがある。特に、次の2つの勧告が出された。

1) 勧告V. 8 (09/94) = ・・較交換電話網上のデータ通信セッションの開始手順、および

2) データ内線鉄端機器(DCE)間および一般交換電話網上のデータ 増末機器(DTE)間の代通動作モードの館別および遊訳の手順

いずれの勧告も使用する変積方式、プロトコルなどの互いに共通の(共有)動 作モードを開発しまゴシエーションを行うために各モデムから転送されるビット シーケンスを使用する。ただし、いずれの起動シーケンス動告も従来の音声帯域 通信方法にしか適用できない。さらに、これらの健康の起動シーケンスは、モデ 人間の遺情チャネルの構成および(または)条件をテスト(および/または指定) したい。

ただし、通信リンクの確立に成功した場合、複数のxDSLモデムが実際の相

従来の音声帯域(例えば 0 - 4 k H 2 帯域)内での適信を行う従来のアナログ モデムと共存する能力、セントラルオフィス機器におけるパラッキや回線品質な どのX D S L データ適信方式を取り着く回廊環境は、きわめて多種多様で複雑で ある。したがって、最適かつ干渉のない適信回線を確立するためには、適倍機器 の機能を判定する機能はかりではなく適信チャネルの機能を判定する機能が不可 なである。

ユーザのアプリケーションによっては広範なデータ帝域要件を持つものがあ も。一般に、彼飲のxDSLボックスに含まれるxDSL標準のうちユーザは常 に最高の機能を持つxDSL標準を使用することができたとしても、通信コスト は一般に利用帯域に関連しているためもっとも高値なものになるであろう。低い 帯域のアプリケーションを使用する場合、ユーザは高い精域のxDSLサービス を使用するのとは反対に、低い帯域のxDSL(すなわちより低価格の選信サー ピス)に対する好みを表示する機能を置む場合がある。その結果、ユーザサービ スとアプリケーション要件を回程の他類(例えばセントラルオフィス)に自動的 に表示するシステムを設けることが譲ましい。

適信機器および通信チャネルの物理的機成の他にも、高速データアクセスの持つ故様性は規制問題による影響も受ける。その結果、適信チャネルの各機器における可能な構成上の組み合わせば著しく増加した。

1996年の米内電気通信法によって、協争力のある (CLFC) 使用注封よびリイヤを設置した興電話プロバイダ (ILEC) に対して金属ツイストワイヤペアの大規模なインフラストラクチャの選が関かれた。このように、多数のプロバイダが一つのワイヤペアに対する信頼性及び設備を異ならせる場合がある。

特定のセントラルオフィス終端において、特定の通信チャネル (回線) は、管 声部域専用、ISDN、または多くの新しいXDSL (ADSL、VDSL、H DSL、SDSLなど) サービスのどれか一つに対して単純に与えられ得る。カ ータフォーン区利の刊決以及、電新サービスのユーザ (翻塞) は、音声帯域チャ ネルに退用顕な軟内機関 (例えば電話、資守者域話、モデムなど) を配置 (すな わら設置および利用) する広範な自由がある。ただし、専用回線に関連した翻察 傾片機器 (CP2) は、サービスプロバイゲにより設置されることが一般的であ

互接続を行う前に接続についてネゴシエーションを行う時点で用波数特性、ノイズ特性、スプリッタの有無などの回線操件情報は有用である。

音声帯域プロービング技術は周知の技術であり、音声帯域回越条件の情報を認 ほするために使用することができる。そのような技術は、V.34などの特定の 変調方法の最適化のために使用されたが、起動方法および(または)過信選択方 法の最適化のためには使用されなかった。複数の変調方法を持つ装置セットにおいて、V.8またはV.8もisはネゴシエーションを繋行し特定の変調を選択 するために使用された。変調起動シーケンスの関始後、回載プロービング技術は 通信チャネルの条件のなんらかの表示を受信するために使用される。その時点で 所定の通信チャネルの操作のなの表示を受情するため試行動調的(すなわ ち自動学習的)フォールバック技術が採用される。

より使れた通信リンクを確立するために、最適な通信方法を選択する前に回顧 条件を概序(試験)する方法が必要である。特定の変調に対してデータ速度を上 げる技術が確立されてはいるが、推案の技術は通信方法の選択を助けるチャネル 世質を用いる方法は提供しない。

あいにく、技術の現状において一般的チャネル構成の知識なしに機能に関する ネゴシェーションが発生する。スペクトルやスプリッティングなどの明確な知識 は、最適な通信メカニズム(変偶)決定プロセスの選択には不可欠である。

定数

以下の協論において、次のような定義を使用する。

起動局(発呼刷) - xDSLサービスを起動するひTビ、DCEおよびその 他の回道権末機器

着野局 — GSTN上で発生した発呼に応答するDTE、DCEおよびその 他の関連増大機器

キャリアセット — 特定の ${ t x}$ ${ t D}$ ${ t S}$ ${ t L}$ 勧告の ${ t P}$ ${ t S}$ ${ t D}$ ${ t v}$ ${ t Z}$ ${ t D}$ たは複数の周数数セット

CAT3 - 16MH2の通信に対してクリーンな道信を行うため配針、デ

ストされるケーブルおよびケーブルコンポーネント。10Mbpsでの音声およ びデータ/LANトラフィックに使用 CAT6 - 100MH2の通信に対してクリーンな送信を行うため設計、 テストされるケーブルおよびケーブル部品 通信方法 - モデム、変質、回線コードなどの名称で呼ばれることがある過 TD - xTU-CからxTU-Rへの決信方向 エラーフレーム - フレームチェックシーケンス (FCS) エラーを含むフ $\nu - \Delta$ Galf - 81,eの値を持つオクテット、すなわちHDLCフラグの1の 補數 開始信号 - 起助手順を開始する信号 開始局 - 起動手順を開始するDTE、DCE、およびその他の関連場末機 無効フレーム - トランスパレンシーオクテットを除いてフラグ間のオク テット教が4妻遊のフレーム メッセージ – 変傷送償を通じて伝搬されるフレーム化情報 金属ローカルループ - 固ち構内へのローカルループを形成する通信チャ ネル5、金属ワイヤ 応答信号 - 開始局に応答して送られる信号 **広答局 -** リモート局からの遺伝トランザクションの開始に応答する局 セッション - ネットワーク上のコンピュータまたはアプリケーション間 土の始めから終わりまで選定したアクティブな過信搭続 個号 - トーンに基づく通信によって伝搬される情報 個号ファミリー - あるキャリアスペーシング周波数の整数倍のキャリア セットグループ スプリッター - 金属ローカルループを2つの動作構域に分割するよう設 計された高城フィルタと低域フィルタの組み合わせ

電話モード - 通信方法として(変調された情報を伝搬するメッセージでは

HDSL - ハイレベルデータリンクコントロール HSTU - ハンドシェイクトランシーパユニット TETF - インターネットエンジニアリングタスクフォース ISO - 国際標準化機構 ITU-T - 国際電気通信組合 電気通信標準化セクタ LSB - 最下位ビット LTU - 電線成場装置(セントラルオフィス鉄機) MR - モードリクエスト MS - モードセレクト MSR - Athryt NAK - 否定応答メッセージ NTU - ネットワーク成像動衆(研究機内終期) OGM - 発信メッセージ(優音音声またはその他のオーディオ) ONV - 光学ネットワーク設置 POTS - 普通の従来電話サービス . PSD - スペクトル密度 PSTN - 公東交換電影網 RADSL - レートアダプティブDSL REQ - リクエストメッセージタイプメッセージ RFC - コメント用リクエスト RTU - RADSL端末接置 SAVD - 同時または交互音声およびデータ SNR - 信号対フィズ比 VDSL - 超高速デジタル加入者回線 xDSL - 様々のデジタル加入者回線(DSL)のいずれか XTU-C - XDSLのセントラル増末接置、および xTU-R - xDSLのリモート単末装置

本発明は、かかる点に鑑みてなされたものであり、既存の回顧条件に適した

増末 -- 尽 および 上り - xTU-RからxTU-Cへの送信方向 次の略語は、詳細な議論の全般にわたって使用する。 ACK - 肯定応答メッセージ ADSL - 非同期デジタル加入各回線 ANS - V. 25アンサートーン ANSam - V. 8食額アンサートーン AOM - アドミニストレーション、オペレーションおよびマネージメント CCITT - 国際生活電話諮問委員会 CDSL - 消費者デジタル加入者回線 CR - 機能リクエスト CLR - 機能リストリクエスト DCME - デジタル同跡多面化機器 DPSK - 禁動的結構整数 DIS - デジタル線別信号 DMT - ディスクリート・マルチトーン DSL - デジタル加入者回線 BC - 皮管消去 BOC - 組込み式動作チャネル ES - エスケープ何号 FCS - フレームチェックシーケンス FDM - 周波数分割多重伝送方式 PSK - 周波数偏移变数 GSTN - 一般交換電話網 (PSTNと同じ)

トランザクション - 肯定的受付 [ACK (1)]、否定的受付 [NAK]、

かく) 音声または他のオーディオを遊択した動作モード

あるいはタイムアウトのいずれかで終了する一続きのメッセージ

特定の(x D S L) 通信標準を規定するために遺信チャネル、関連機器、および 規制環境の種々の構成、能力および展界を検出する通信方法、モデム報管および データ通信システムを対象としている。この目標を達成するため、本発明はシス テムとしていくつかの個別技術を使用する。

(現限を解決するための手段)

本条類の第1の整接に係る通信装置は、センター側の適信等数字に対して特定の モードを推定するためのMS信号を逆便し、前記センター側の適信等量よりAC K信号、あるいはNAC K信号を受信する第1の適信モードと、京記センター側 ジ海信米部にMS信号の送信を要求するMR信号を连信し、前記センター側の通 位支援よりMS信号を受信すると、その後AC K信号、あるいはNAC K信号を 記記センター部の通信を置い適信する第2の通信モードと毎年行する利信手段と、 前記センター部の通信等型と通信を開始するMS信号と対応記憶1の通信モードと前記 第2の通信モードのどちらか一名を連択する解領エ発とを全信する。

本年期の第2の型地は、第1の型機に係る通信管理において、前記遺伝主命が、 自己の機能リストを含み、かつ前記センター像の通信管理の機能リストを発信するように前記センター像の通信管理をするで、12位号本港環は、前記センター側の通信管理の通路リストを合かで、13号を前記センター側の通信管理とり受けると、その後名で、あるいはNACK信号を前記センター型の通信管理との連続を表示を表示を表示といる。

本保明の第3の保護は、第2の機能に係る通信器理において、前記数1の通信 モードの銀行館に前記数3の理点モードを支行する。

<u>本発明の数4の整様は、後2の割掉に係る過度料果において、前記数2の通機</u> ニードの実行前に前記載3の持備モードを実行する。

本祭明の第5の熟後は、第1の財徒に係る適信な君において、前紀漫位手段は、 東行不可能なモードを要求するMS関号を解配センター側の適倶導置から受信したと表にNACK債号を洗信する。

本祭明の残らの機能は、終5の機能に係る通信施配において、前記通信手段は、 NACK競号を透信後、発置を初期状態に戻す。

本学明の第7の佛絵は、第1万至6のいずれかの熊様に係る语信発展において、

前記書信手段が、自己の機能リストを含み、かつ的記センター側の通信表情の機能リストを送信するように前記センター側の通信表置に要求するCLR信号を送信し、前記センター側の通信装置の部分的機能リストを含む部分的CL信号を削記センター側の通信装置より受信すると、その後ACX信号、あるいはNACX信号を前記センター側の通信装置へ送信する第4の通信モードを実行する。

本免頭の類8の無線は、第7の機械に係る通信器便において、前記線位于段は、 前記第4の通信モード表行において前記センター側の通信装置より部分的CL信 号を複数回受信する。

本発明の第9の態様に係る通信装度は、リモート側の通信装置に対して特定の モードを指定するためのMS信号を送信し、前記リモート側の通信装置よりAC K信号、あるいはNAC X信号を受信する第1の通信モードと、前記センター側 の通信装置にMS信号の設備を要求するMR信号を送信し、前記リモート側の通 信装置よりMS信号を受信すると、その後AC X信号、あるいはNAC X信号を 前記リモート側の通信装置へ設備する場合では同じ、あるいはNAC X信号を 前記リモート側の通信装置へ設備する第2の通信モードと表実行する通信手段と、 前記リモート側の通信装置へ通信を開始するときに前記録1の通信モードと前記 第2の通信モードのどららケー方を選択する制御手段とを負傷する。

本発明の第10の庶様は、第9の無機に係る通信経済に迫いて、前記通信子政が、自己の頻能リストを含み、かつ前記リモート側の通信装置の機能リストを含み、かつ前記リモート側の通信装置の機能リストを含むCL信号を前記リモート側の通信装置の機能リストを含むCL信号を前記リモート側の通信装置の機能リストを含むCL信号を前記リモート側の通信装置の機能リストを含むCL信号を前記リモート側の通信装置の機能リストを含むCL信号を前記リモート側の通信装置の速信する第3の適信モートを実行する。

本発明の第11の野球に係るデータ通信方法は、センター無適信芸師とリチート製造信芸師とで通信を行う適信方法において、節記センター側の通信装置に対して特定のモードを指定するためのMS信号を送信し、前記センター側の通信装置とよったMS信号を対して、前記センター側の通信装置に、前記センター側の通信装置にMS信号の途信を要求するMR信号を送信し、前記センター側の通信装置とNS信号の途信を要求するMR信号を送信し、前記センター側の通信装置よりMS信号を使信すると、その独人CK信号、あるいはNACK信号を前記センター側の通信装置よりMS信号を使信すると、その独人CK信号、あるいはNACK信号を前記センター側の通信装置へ近信する独名の通信モードとのどちらか

一方をデータ政情に先立って異行する。

本年刊の第12の廃床は、第11の無嫌に係るデータ機関方法において、自己の特権リストを含か、かつ前配センター側の通信装置の機能リストを発信するように前記センター側の通信装置に要求するCLR信号を激信し、前記センター側の通信装置に要求するCLR信号を激信し、前記センター側の通信装置にり受信すると、その役人CK信号、あるいはNACK信号を前記センター側の通信装置に及信する用3の通信モードた前に第1の通信あるいは前記第2の通信モードに先立って実行する。

本発明の第13の極端に係る通信装置は、センター側の通信装置に対して特定のモードを指定するためのMS信号を然信する透信手段と、対配センター側の通信差量よりMS信号に対するACK信号、あるいはNACK信号を受信する受信手段とを展復し、可定MS信号は少なくとも識別フィールドと標準情報フィールドを有し、前記各フィールド内のデータは暗層的に配復されている。

本発射の第14の原制は、終13の原様に係る通信数量において、前記MS億 5は複数のオクテットを備え、少なくとも各オクテットの展上位ビットはオクテット内のデータの区切りを示す。

本発明の第15の整備は、第13の無視に係る通信装置において、前記透信を 段は、MS信号の透道に先立って、自己の機能リストを含み、かつ前記センター 知の機信接信の機能リストを送信するように前記センター側の通信表質に要求す るCLR信号を通信し、前記受信手段は、前記センター側の通信表質の機能リストを含むCL信号を前記センター側の通信表質の機能リストを含むCL信号を前記センター側の通信表質より受信する。

本発明の第16の類様は、第15の意様に保る過信後度において、前起CLR 信号は、少なくとも識別フィールドと標準情報フィールドを有し、前配各フィー ルド内のデータは暗層的に配復されている。...

本発明の第17の意伝は、第16の意味に発る通信放表において、前記CLR 信号あるいはCL信号は複数のオクテットを備え、少なくとも各オクテットの最 上位ビットはオクテット内のデータの区切り支示す。

・ 本発明の第19の熟練は、第13万至18のいずれかの環境に係る通信後壁に おいて、MS信号内の施制フィールドには改訂情報を含む。

本発明の第20の整接は、第13万至19のいずれかの態序に係る通信装置に おいて、MS毎5内の標準情報フォールドにはG. 992.1、あるいはG. 9 92.2を指定する情報を含む。

本条領の第21の結構に係る通信装置は、リモート側の通信装置に対して特定のモードを指定するためのMS信号を送信する法信手段と、前記リモート側の通信設置よりMS信号に対するACK信号、あるいはNACK信号を受信する受信手段とを具備し、前記MS信号は少なくとも絶別フィールドと標準情報フィールドまなし、前記ASによれている。

本会明の知22の態様は、第21の危機に係る過億数回において、前記MS信 号は複数のオクテットを偉え、少なくとも各オクテットの最上位ピットはオクテット内のデータの区切りを示す。

本参明の第23の陸禄に係る通信装置は、センター例の通信装置へネゴシエー ションデータを送信するネゴシエ・・ションデータ送信丁段を具備し、前記ネゴシ エーションデータのメッセージ情報フィールドは、随駅フィールド、それに続く 想導情報フィールド、および非標準フィールドから構成される。

本発明の第24の無様は、第23の無様に残る通信姿態において、前記神別フ イールド及び前記標準情報フィールドにおいて伝達される情報のほとんどは、セ ンク一集の通信業費及び自局に関連したパラメータからなり、このパラメータは、 回達したサブパラメータを得たないパラメータと、関連したサブパラメータを持 つパラメータとに分限される。

<u> 本発明の第25の簡潔は、第23万至24の態球に係る通信教徒において、前</u> 配識別フィールドは、少なくともフレームのメッセージタイプを撤別するメッセ ニジタイプフィールドを有する。

本税明の第26の無様は、第23万至25のいずれかの危機に係る資債務要に あいて、前和間別フィールドは、少なくとも概況が準期している規格の改訂委員 フィールドを有する。

本発明の第27の意様は、第23万至26のいずれかの急様に係る過信装置に

おいて、前記級別フィールドは、少なくとも国別コードを有する。

本発明の第28の機能は、第23万至27のいずれかの準備に係る通信装置に おいて、前記標準備限フィールドは、少なくとも準拠しているの。は四ちもしく はG・1 またの規格を識別するパラメークを有する。

本典明の第2.9の無様は、第2.8の無様に係る通信質置において、前記G.d mtには、G. 9.92.1AnnexA. B及びCが合まれる。

本先明の第30の部様は、第29の態様に係る通信装置において、G.d.mt もしくはG.l.iteの条件を他別するパラメータを、関連したサブパラメータを 持つパラメータとして扱う。

本発明の第31の整様に係る通信装置は、リモート側の通信装置へネゴシェー ションデータを設備するネゴシェーションデータ設備手段を具備し、前記ネゴシ エーションデータのメッセージ情報フィールドは、探別フィールド、それに続く 接達情報フィールド、および非様準フィールドから構成される。

本発明の第32の結構は、第31の整様に発る通信教授において、前記成別フィールド及び前記標準信頼フィールドにおいて伝達される情報のほとんどは、リモート側の通信教管及び自屈に関連したパラメータからなり、このパラメータは、関連したサブパラメータを持つパラメータとに分類される。

本発明の第33の無視は、第31万至32の簡視に係る通信数数において、前 配識別フィールドは、少なくともフレームのメッセージタイプを問別するメッセ --ジタイプフィールドを有する。

本条明の第34の激機は、第31万至33のいずれかの教授に係る適信装置に おいて、前記規例フィールドは、少なくとも機器が進費している規格の改訂各号 フィールドを打する。

本発明の第35の無様は、第31万至34のいずれかの那様に係る通信経費に おいて、前記機列フィールド学、少なくとも国別コードを有する。

本発明の第36の無視に、第31万至35のいずれかの無視に係る通信結果に おいて、前和標準情報フィールドは、少なくとも準拠しているQ。dmtもしく はQ・111e規格を認利するパラメークを指する。

- 本発用の簡3 7の意味は、解3 6の意味に係る適価値間において、前記G.d. 加1には、G. 992.1 AnnexA、B及びCが含まれる。
- 本作明の第38の無様は、第37の態様に係る通信装置において、G.dmt あしくはG.lite規格を説別するバラメータを、関連したサブバラメータを 建つバラメータとして扱う。
- 本祭明の第39の思徳に係るデータ源値方法は、センター例の通信接踵とこのセンター例の通信装壁に接続されたりモート例の通信装置との間でネゴシエーションデータを交換するデータ通信方法において、前記ネゴシエーションデータの

 イッセージ情報フィールドは、説別フィールド、モれに続く振準情報フィールド、

 および評様車フィールドから構成される。
- 本条則の第40の類様は、第39の無様に係るデータ通信方法において、前記 類別フィールド及び前記標準情報フィールドにおいて伝達される情報のほとんど は、両等費に関連したパラメータからなり、このパラメータは、関連したサブパラメータと に分類される。
- <u> 不発明の第42の熊様は、第39万至41のいずれかの管理に係るデータ通信 方法において、前記権別フィールドは、少なくとも採載が準拠している規格の改</u> <u> 国番号フィールドを有する。</u>
- 本発明の第43の無様は、第39万至42のいずれかの無様に係るデータ通信 が法において、前記義別フィールドは、少なくとも国別コードを有する。
- <u>本税明の第44の思核に、第39万至43のいずれかの思様に係るデータ連信</u> 方法において、前記提準情報フィールドは、少なくとも準拠しているG.dmt もしくはG.lite規格を設別するパラメータを行する。
- <u>本発明の第45の集技は、第44の機様に係るデータ通信方法において、前記</u> G.dmtには、G. 992.1AnnexA. B及びCが含まれる。
- 本発明の第46の整様は、第45の燃機に係るデータ通信方法において、G.

西沙皮は、G. 952.1 AnnexAとG. 992.2 AnnexAと工共通で あるとともに、G. 992.1 Annex CとG. 992.2 Annex Cとで 共通である。

(免明の実施の形態)

本発明の一例面によれば、遠信セッションに使用する単一の共通通信標準を選択するために、多数(複数)の通信方法(例えばDSL標準)を実現するモデム 関におけるネゴシエーションを行う方法および装置が用意されている。通信制御 部は、遠信交換機において使用されるxDSLのタイプ間別情報などの高速テー タ通信に関する情報を取得するためのネゴシエーションテキネルにおいてハンド シェイク手順(アロトコル)を実行する。透信標準とは、事実上の標準、守有標 本、あるいは業界または収許機関が発行する標準などあらゆる種類の標準を意味 する。

本発明の割の原面によれば、セントラル通信システムおよびリモート通信システム間の通信チャネルの特性は、試験信号を用いて確認される。試験信号は、セントラルシステムとリモートシステムの間で説明、検出される所欲数ロールオフおよびノイズなど(を含むがこれには限定されないものとする)の障害を検出する。通信チャネルの更に関する情報により本発明は通信標準の選択(ADSLの代わりにCDSLを用いるかなど)に関して情報によづく判定を行うことができる。

本発明の様々な側面のすべてを組み合わせることによって、最適な適信方法を 違抗するために適信チャネルおよびインストール済みの機器の効果的かつ効率的 検査を実行するための方法と認定が得られる。システム除計等、限程等、および プロバイダは、最適な遠信手段の意味を効果的に定義するネゴシエーションプロ セスにおいて本発明の方法および接置が検討する組々のバラメータをあらかじめ 決定し設定することができる。

本発明により、可能な高速通信を決定する手順、高速データ通信のための搭載 機能の通択、および通信回路特性の試験は同時に実行することが可能になり、所 定のデータ通信手順に該当するハンドシェイクプロトコルに直ちに移行すること ができる。この点で、手順は連続的にも実行することが可能であると理解される。

- は加工をしくはG.111e規格を認めするバラメータを、関和したサブバラメータを持つバラメータとして扱う。
- 本税明の第47の節様に係る通信装限は、センター例の通信装置へネゴシエーションデータを送信するネゴシニーションデータ送信手段と、センターからのネゴシエーションデータ受信するネゴシエーションデータ受信手段と変異値し、 放起ネゴシエーションデータ送信手段に用いられる周波数と前型ネゴシエーションデータ受信手段に用いられる周波数とは互いに異なる希域の複数の周波数である。
- 本発現の版4.8の無様は、第4.7の指核に係る通信教優において、前記高核依 は、G.9.9.2.1 AnnexAとG.9.9.2.2 AnnexAとで共選であると ともに、G.9.9.2.1 Annex CとG.9.9.2.2 Annex Cとで共選で ある。
- 本発明の第4月の節数に係る通信装置は、リモート側の通信核型へネゴシェーションデークを送信するネゴシェーションデータ送信手段と、通信検理からのネゴシェーションデータを受信するネゴシェーションデータ受信手段とを具備し、 前記ネゴシェーションデータ送信手段に用いられる周波数と前記ネゴシェーションデータ受信手段となる音域数とは近いに異なる音域の複数の周波数である。
- 本発明の第50の題単は、第49の節様に発る通信を置において、前記周波を は、G.992.1 AnnexAとG.992.2 AnnexAとで共通であると ともに、G.992.1 Annex CとG.992.2 Annex Cとで共通である。
- 本発明の第51の整様に係るデータ通信方法は、センター例の通信装置とこの センター例の通信装置に接続されたリモート例の通信装置との間でネゴシェージ ヨンデータを交換するデータ通信方法において、一方から他方へネゴシェーショ ンデータを送信する際に用いられる周波数と他方から一方へネゴシェーションデータを送信する際に用いられる周波数と他方から一方へ未ゴシェーションデータを送信する際に用いられる周波数とが互いに異なる弊減の複数の周波数である。
- <u> 本発明の第52の態機は、第51の影機に係るデータ通信方法において、前記</u>

本発明は最適のネゴシエーションのために遵何チャネルの両側に含めること ができる。ただし、本発明の利点を生かすという点で、適個チャネルの一方の側 のみに取り入れる(含める)ことができる。そのような構成は通信システムに正 確に通知され、通營システムが従来の(アナコグ)通信方法を提供し従来の通信 方法に立ち帰ることが適切な場合は、そうすることも可能である。

本発明は実際の高速通信契付で実施する必要はなく、適信チャネルを終端し、 あるいは分割するインテリジェントスイッチにおいて実施することも可能である。 これにより通信システムは、セントラルシステムとリモート通信システムの機能 と条件の明示的なネゴシエーションを通じて(必要に応じて)正しく割り当てる ことが可能な独立した機能(またはモデム)において実現される様々な通信標準 を使用することができる。

本発明の利点によれば、超動キャリアを選択する環境にやさしい方法が提供される。

本発明の他の利点によれば、ITU-T G.997.1を用いて情報フィールドレジスタを構成することができる。

本発明の他の利点により、ユニークなデータフォーマット、コード化フォーマット、およびメッセージ用のデータ機造が提供される。

本発明の目的によれば、通信リンクを確立する程度は、開始側の複数の通信装 低と連携して応告側の通信製度にキャリアを送信するネゴシエーションデータ送 情話、関約制の複数の通信装置と連携し、送信キャリアに呼応して応答側の通信 終置からキャリアを受信するネゴシエーションデータ受信部、および通信チャネ ルを確立するために応答側の通信装置に応じて複数の通信装置から適切な通信装 置き選択する選択装置を具備する。

本発明の特徴によれば、送信キャリアは利用可能なキャリアの割当てに関連したデータを含む。また、送信キャリアおよび受信キャリアは複数の存成に分割することができる。システムは全声帯域強張に対する干渉を最小にするため複数の 有域を選択する。

本発明の利点の一つは、ネゴシェーションデータ送信節が開校する受信システムに応じてキャリアを送信することである。送信キャリアの送信特性は、関接す

路受信用に対する干渉を最小にするために送信動作中に再収成が可能である。

本発明の目的によれば、通信リンクを確立するための方法が現示される。この 防波に足容例の通信校型に所定のキャリアを送信し、所定の送信キャリアに呼応 して此名例の通信検型から所定のキャリアを受信し、受信した所定のキャリアに 広じて対策の通信検型から滅切な通信検型を選択して通信チャネルを確立する。 本規明のこの目的の特徴は、送信キャリアおよび受信キャリアを複数の帯域に 分割することである。

本発明の他の特徴は、所定のキャリアの送園が開放する受情システムに応じた キャリアの送信であることである。キャリアの送信特性の送信には、解放する受 ・ 個局に対する干渉を扱小にするために送信動作時にキャリアを再構成することが ・ ではまる

本発明の他の目的は、通信チャネルを通じて関始制の通信装置と応答例の通信 装置の間でデータをやりとりするデータ交換装置、およびやりとりしたデータを 分析して選信チャネルの特性を評価する暗繋チャネルブローブとを具備する、通 信保号の送信または受荷の少なくとも 方を行う通信装置を提供することである。 本発明のデータを換接價は、交換データの一幅として分析した交換データの結 来を送信するが受機を見信する。

時黙チャネルブローブは、交換データのスペクトル分析を実行することによって通信チャネルを監視するアナライザを見留する。データの交換および交換データの分析は、褒契的に同時に発生するか、時間的に連続して発生する場合がある。 本発明の特徴によれば、交換データは複数の起動キャリアを具備し、複数の起

野キャリアは開始側の通道装置と応答側の通信装置の間で交換される。

本免明の他の目的によれば、適價チャネルを通じて開始側の通信装置と応答側 の通信装置の間でデータを交換し、交換データの暗熱チャネルプローブ分析を行 い適倍チャネルの特性を評価する、適価信号の送信および受信の少なくともいず れか一方を行う方法を買示する。

本発明の利点は、データ交換に交換データの一部として分析した交換データの 結果の送信が含まれることである。

本発明の他の利点は、暗黙チャネルプロープ分析の実行に交換データのスペク

また、本発明の他の目的は、第一の機能リストを第一数層および第二級程のいずれか一方に送信し、第一の機能リストに呼応して第一数置および第二級を置の他方が送信する第二機能リストを受清し、通信チャネルを確立するため第二機能リストに従って複数の通信モードから適切な通信モードを選択し、第一級国および第二級語のいずれか一方が非データ交換状態になり、第一級国および第二級語の形式・クが交換される場合に通信リンクを再確立するための単純化された起動手短を実行する、第一級置および第二級語の通信リンクを確立するための方法に関する。

本発明の他の目的は、第一祭留および第二被置の間で共適の通信機能を確立し、 確立された共通の通信機能にしたがって複数の通信モードから適切な通信モード を避択し、通信チャネルを改立するため第二機能リストにしたがって複数の通信 モードから適切な通信モードを選択し、第一機置および第二級層のいずれか一方 が赤データ交換状態になり、第一級置および第二級層のでデータが交換される 場合に通信リンクを再確立するための単純化された起動手順を実行する、第一級 置および第二数層の関する。

本発明の他の目的は、第一通信装置および第二通信装置の限で通信リンクを確立するためのネゴシエーションプロトコルを実行し、組み込み動作チャネルとして通信リンクの確立時にネゴシエーションプロトコルのキャリアを維持する、通用リンクを確立するための方法に関する。

本発明の特徴によれば、組み込み動作チャネルは管理データを逆信する。

本発明の他の目的において、ハンドシェイク退信手順を実行する手段、および 簡品ネットワーク管理プロトコルを用いて地木からハンドシェイク退信パラメー 夕を構成する手段を実備する速信鉄質が開示される。速信数理には、さらに増 からハンドシェイク退信パラメータを監視する手段も含むれる場合がある。また、 未発射は高減退信リンクを輸立するためにハンドシェイク手順を構成し監視する デドミニストレーション、オペレーションおよびマネージメント(AOM)、およ び商島ネットワーク管理プロトコル(SNMP)を使用する場合がある。

本発明の関示は、1998年4月1日出動の米国特許出頭60/080,31 0号、1998年6月19日出頭の米国特許出顧60/039,850号、19 トル分析が含まれることである。

本発明の特徴によれば、その方法にはさらにデータ交換と分析を実質的に同時 か、交互または時期的に連続して実行することが含まれる。

本発明の利点は、開始側の通信装置と応答側の通信装置の間で複数の起動キャリアの交換を行うことである。

本発明の他の目的は、複数のキャリアで送信を開始する通信装置、および所定 のキャリア転減システムにしたがって前記風原装置が送信する複数のキャリアを 所定数のキャリアに低減するキャリア利定整置を具備する通信装置に関する。

本発明の特徴によれば、所定のキャリア低減システムはベア位相反転システム、 変闘キャリアシステム、あるいはキャリア使用および要求迷信システムを具備する。

本発明の他の特徴によれば、キャリア料定額置は起動手順の実行時に送信電力 を制限するため複数のキャリアを所定数のキャリアに低減する低減減程を具備する。

また、本発明の他の特徴は、もっとも利用度の高い通信デャネルを判定する利 定数値を具備するキャリア判定数置に関する。

本見明によれば、複数キャリアの初期送信には通信チャネルを停立する可能性 を高めるシステムが含まれる。キャリア和定益領は、電力送周要件を低減するために複数のキャリアを所定数のキャリアに低減する。

本発明の他の目的によれば、高速遺信リンクのネゴシエーションを行うために 関始便の通信装置と応告側の通信装置の間で非変調キャリアを交換し、高速通信 リンクのネゴシエーションを行うために関始側の通信装置と応各側の遺信装置の 一方が非質調キャリアを処理できない場合、所定の通信リンクを確立するための フォールバック手順を受行する通信リンクを確立するための方法が販売される。

フォールバック予順の気行は、従来の高速通信受量との通信リンクを確立する 所定のエスケープ争順の実行、あるいはもう一つの方法として従来の高速通信装 量との通信リンクを確立するための所定の明示的接続手順の実行からなる。

98年7月22日出版の米国特許出版60/093,669号、および1998 年7月29日出頭の米国特許出版60/094,479号に掲載された内容に関 連するものであり、この内容をここに含めておく。

本開示は、以下の勧告も参考にするものであり、その内容をここに含めておく。 勧舎V. 8 bjs (0 9 / 9 4)「一般交換電話網上のデータ通信セッション の開始手順」、国際電気通信選合 電気通信標準化セクタ発行

動念V.8(08/96)「データ回線整備機器(DCE)間および一般交換 電影網上のデータ端末機器(DTE)間の共通動作モードの識別および選択の手 順」、国際電気通信連合 電気通信標準化セクタ発行

動作T.35「非様準般福州CCITT素義コードの創造で手順」、国際電気 適信連合 情報適信機能化セクタ発行

動省V.34(10/96)「一般交換電配網および専用ポイントツーポイント ト2線式電路型回線での使用を対象にした最高33,600bpsまでのデータ 送信速度で動作するモデム」、国際電気通信連合 電気通信標準化セクタ発行

図面の簡単な説明

本利明の前記およびその他の目的、特徴、利点は、非利用的例として提示する 恐付図面に示すように、以下に述べる優先的実施形態のより詳細な記述から明ら かである。後付図面の参照文字は種々の図を通して同じ部分を指す。

図1は、本発明の一般的使用環境の概略プロック図、

区2は、xDSLサービス用にセントラルオフィス機器を設け、リモート機器はスプリッタを使用しない典製的な状況における本発明の興略プロック図、

図3は、適何チャネル上で立いに包号を透信するよう適合化した2つの典型的 な高速(xDSL) モデムと接続して使用する本売制の優先的資施形態の機略プロック図。

図4は、xTU-R装置のトランザクションメッセージシーケンス用の状態達移思、

図5は、xTU-C袋匠のトランザクションメッセージシーケンス川の状態趣 純図、

図6は、メッセージにおけるオクテット用の表示および順序フォーマット規約 を示す図。

図7は、単一オクテットに常駐しないデータ層のフィールドマッピング規約を 示す図、

図8は、フレームチェックシーケンス (FCS) の2つのオクテット用のピット駆俘を示す図。

図9は、フレーム中のオクテットの構造を示す図、

図10は、3種類の情報フィールドを示す図、

図 1 1は、説別(I)フィールドおよび模準情報(S)フィールドにおける磁々 のパラメータ(NParsおよびSPars)をリンクするツリー構造を示す図、

図12は、メッセージにおけるNParsおよびSParsの送信頃序を示す 図12は、メッセージにおけるNParsおよびSParsの送信頃序を示す

図13は、識別(I)フィールドにおけるオクテットの構造を示す図、

図 1 1 は、非標準情報(N S)フィールドにおける非標準情報プロックの構造 を示す図、および

図15は、各非標準情報プロックにおけるデータのオクテット構造を示す図である。

身身の形態の詳細な説明

本発明の第一の実施形器に係わるデータ通信システムは、図1に示すように、 セントラルシステム2とリモートシステム4から構成され、両システムは適信チャネル5を介してインタフェースがとられる。

セントラルオフィスシステム2は、セントラルオフィスシステム2と選信チャネル5面のインタフェースをとるように機能するメイン分配フレーム(MDF)1を含む、メイン分配フレーム(MDF)1は一端に外部からの電話回線(例えば通信チャネル5)を接続し、他端に内部回線(例えば内部セントラルオフィス

激酵68 8 および70は、初期ネゴシエーション手頭の実行時に共通プロック46 を「共布する」複数の高速送信装置であってもよい。ネゴシエーションデータ受 留部52 および高速データ受情部68は、コンピュータ82に信号を送信する。ネゴシエーションデータ送信部54 および高速データ送信部70は、コンピュータ82 から出される信号を受信する。

間示された実施形態において、テストネゴシエーションプロック46は、ネゴシエーションデータ曼信節52およびネゴシエーションデータ送信節54から構成される。ネゴシエーションデータを受信し、ネゴシエーションデータを送信する。 以下、セントラルオフィスシステム2の種々の部分の動作について詳細に示す。

リモートシステム4は、低域フィルタ36、高域フィルタ40、デストネゴシエーションプロック48、高速データ受信部72、高速データ送信部66、およびコンピュータ84は、リモートシステムに配置されたネットワーク機器に対する汎用のインタフェースであるものと理解される。テストネゴンエーションプロック48は、実際の高速データ通信の前に発生するすべてのネゴシエーションおよび試験子類を実行する。

低端フィルタ36および高速フィルタ40は、通信チャネル5で転送される通信の母をフィルタするように動作する。テストネゴシエーションブロック48は、セントラルオフィスシステム2、リモートシステム4、および通信チャネル5の条件や容量などの試験およびネゴシエーションを行う。高速受信部72はセントラルオフィスシステム2から近回される高速データを受信するように機能し、高速データ連通部66はセントラルオフィスシステム2に高速データを送信する。ネゴシエーションデータ受信部72はコンビュータ84に借号を送信する。ネゴシエーションデータ受信部50および高速データ送信部60および高速データ送信部60および高速データ送信部668よび、コンピュータ84か6山された信号を受信する。

関示された実施形象において、テストネゴシエーションプロック48は、ネゴシエーションデータ受信部56およびネゴシエーションデータ通信部50から構成される。ネゴシエーションデータ受信部56はネゴシエーションデータを受信し、ネゴシエーションデータを透信する。

回線) を接続するように動作する。

リモートシステム4には、リモートシステム4と適信チャネル5とのインタフェースをとるように機能するネットワークインタフェース装置(NID)3が搭載されている。ネットワークインタフェース装置(NID)3は、顧客の機器と適信ネットワーク(例えば強信チャネル5)とのインタフェースをとる。

本弁峡は、発明の感音と範囲から離脱しないかぎり、他の通像装置にも適用で ぎるものと理解される。また、本発明はツイストペアワイヤを用いた電話連信シ ステムを参照して記述されているが、発明の趣旨と範囲から離脱しないかぎり、 本発明はケーブル通信システム(例えばケーブルモデム)、光学通信システム、ワ イヤレスシステム、水外線通信システムなどの他の通信環境などにも適用可能で あると理解される。

図3は、図1のデータ返信システムの第一の実施形態の詳細なブロック図である。本実態形態は、セントラルオフィスシステム2およびリモートシステム4のいずれも本発明を実現する典質的な設置形態を示す。

図3に示すように、セントラルオフィスシステム2は、低燃フィルタ34、高 域フィルタ38、テストネゴシエーションプロック46、高速デーク受信部68、 高速データ送信部70、およびコンピュータ82を具備する。コンピュータ82 は、セントラルコィスに配信されたネットワーク機器に対する汎用インタフェ 一スと理解される。テストネゴシエーションプロック46は、実題の高速データ 連倡の前ご発生するネゴシエーションおよび試験手順のすべてを実行する。

低域フィルタ34および高域フィルク38は、通信チャネル5を通じて転送される通信信号をフィルタする機能を持つ。テストネゴシエーションプロック46は、セントラルボフィスシステム2、リモートシステム4、および通信チャネル5をテストしそれらの条件、容量などのネゴシエーションを行う。テストネゴシエーションプロック46の手順は、発速モデム会信、造信部(例えばモデム)68 および10の遊択の前に完了し、それらの選択を開始する。高速発信部68はリモートシステム4から送信された展選データを受信し、高速データ送信部70はリモートシステム4た高速データを送信する。高速部68および10は入DSL、HDSL、SHDSL、VDSL、CDSLモデムなどから構成される。高

以下、リモートシステム4の種々の部分の動作について、詳細に説明する。

リモートシステム4のネゴシエーションデータ差値部50は、セントラルシステム2のネゴシニーションデータ受値部52に上りネゴシエーションデータを逆信する。セントラルオフィスシステム2のネゴシエーションデータ送信部54は、リモートシステム1のネゴシエーションデータ受信で56に下りネゴシエーションデータを送信する。

セントラルオフィスシステム2は、リモートシステム4の数数のチャネル22、26、28、30、および32との通信に使用される複数のチャネル6、10、14、16、18を含む。この点について、関示された実施形態においてはチャネル6は、低域フィルタ34および36でフィルターされた従来の音声帯域(例えば0Hz~約4kHz)の該当するリモート音声チャネル32と直接運信するために使用されるセントラル音声チャネルであることが注目される。さらに、リモート音声チャネル33は、セントラルオンィスシステム2の影響下にないリモートシステム4に設けられている。リモート音声チャネル33は、遠信チャネル5(ただし低域フィルタ36の前に)に並列に接続されており、したがってリモート音声チャネル32と同じサービスを提供する。ただし、このチャネルは低域フィルタ36の前に接続されているのでリモート音声チャネル33には高速データ信号はよび音を得るいずれたなまれる。

フィルタは異なる周波数特性を持つように閲覧でき、したがって音声テャネル 8と32の間でISDNなどの他の低帯域適値方法を用いて通信を行なうことができることが注目される。高端フィルタ38および40は、4kHz以上の周波数スペクトルを保証するように選択される。

(セントラルオフィスシステム2における) ビットストリーム10、14、16、18 および(リモートシステム4における) ビットストリーム22、26、28、30は、それぞれセントラルコンピュータ82およびリモートコンピュータ84間の通信に使用されるデジタルビットストリームである。ビットストリーム10、14、16、18を(関にポオように) 別個の信号として実現するか、インタフェース、またはケーブルに強めるか、あるいは一つのストリームに多量化することは本発明の範囲および(または)機能を変更することなく、未発明の

範囲内であると理解される。例えば、ビットストリーム10、14、16、18 は、RS-232、パラレル、FireWire (IEEE-1394)、ユニパーサルシリアルバス (USB)、ワイヤレス、または亦外線 (IrDA) 標準に超合するインタフェースとして構成することができる(がこれらには限定されない)。同様に、ビットストリーム22、26、28、30を、(図に示すように) 劇僧の億分として実現するか、インタフェース、またはケーブルに縁めるか、あるいは一つのストリームに多葉化することは本来初の範囲内であると壁響される。

通信回線(例えば周波放特性、ノイズ特性、スプリッタの名無など)の条件に 該当するネゴシェーションデータ(例えば制御情報)は、セントラルオフィスシ ステム2のネゴシエーションデータ受信部52およびネゴシエーションデータ送 信能54とリモートシステム4のネゴシエーションデータ受信部56およびネゴ シエーションデータ送信部50の間で交換される。

免明のハードウェア部分の主要な特徴は、セントラルオフィスシステム 2、リモートシステム 4、担よび通信チャネル 5 の条件や機能などの試験とネゴシエーションを行うアストネゴシエーションプロック 4 6、4 8 に含まれる機能である。実際、セントラルオフィスシステム 2 とリモートシステム 4 の構成は大きく家動する可能性がある。例えば、外部音声チャネル 3 3 の根域は、セントラルメフィスシステム 2 を制御するのとは異なる王体の制御下にある。同様に、遺信チャネル 5 の機能と構成も大きく変動する可能性がある。周示された本実距形型では、テストネゴシエーションプロック 4 6、4 8 はモデム 4 2、4 4 に組み込まれる。ただし、もう一つの方法としてテストネゴシェーションプロック 4 6、4 8 0 の機能はモデム 4 2、4 4 から独立して実現することもできる。テストネゴシエーションプロック 4 6、4 8 個で過受信される信号は、環境そのものをテストし、セントラルメフィスシステム 2 とリモートシステム 4 の間でテスト結果を退信するために使用される。

図3の各信号経路の目的について説明した後、信号を生成するために使用する 弦像について説明する。以下、周波数を変えた場合の具体的な値の例を詳細に説 明する。

開示された実施形態においては、セントラルオフィスシステム 2 とりモートシ

スペクトル博昭を受員後、リモートシステム4は概器の機能やアプリケーションの要求、チャネルの展界を分析し使用する適信方法について単鉄決定を行う。

セントラルオフィスシステム2が最終決定を受信すると、ネゴシエーション下 りデータの近信は停止する。リモートシステム4がセントラルオフィスシステム 2からエネルギー(キャリア)の損失を検出すると、リモートシステム4はネゴ シエーショントりデータの近信を中止する。短い遅延後、ネゴシエーション済み 通信方法はその起動手順を開始する。

関2の典型的システムにおいて、音声チャネル6は多くの場合PSTNスイッチ300に接続され、xTU-C302の機能は、モデム42で具体化される。セントラルオフィススプリック304は低越フィルタ34と高域フィルタ38を異価する。リモートシステム4において、複数の電話306は音声チャネル32または33に接続され、xTU-R308はモデム44で集現される。

本発明は、ハンドシェイク手履の実行前およびハンドシェイク手扇の実行中、 スペクトルに関するマナーを守り、あるいは極力干渉をなくすためあらゆる手般 を譲じている。

この点において、本発明はPSDにおいて具体化されているように送信および 受信キャリア (周波教育道) を選択するためのユニークな方法 (基準) を使用す る。ここで、本発明の優先的突動形態のためのスペクトルおよびキャリアの耐当 でについて説明する。POTSまたは 1 SDNサービスと指令したいくつかの具 なるxDSLサービスの上りおよび下りPSD要件の検討から説明を始める。本 発明のPSDへのxDSL PSDの係わりについても超過する。

下りキャリアはセントラルオフィスシステム2のネゴンエーションデータ送信部54によって必需され、上りキャリアはリモートンステム4のネゴンエーションデータ送信部50によって送信される。

本発明は多くの種類の概存および将来のxDSIサービスを開始または起動するために使用する。本発明の設計には種々のxDSLサービスの受件を考慮した。この説明ではスペクトルと起動方法という2つの種互関選した密意事項を扱う。本発明においては、ネゴシエーションデータチャネルの差徴のため連切な寄はを選択した。帯域は、xDSLサービスの既存の全PSDおよび既存のxDS

ステム4の間で資報を交換するために確々の通信経路に周波線分割多意(FDM)を利用する。たたし、本発明の趣旨と範囲から離脱しない限り(CDMA、TDMAなど)他の技術も利用できることと理解される。

0日2から4kH2までの周波数範囲は、一般にPSTN音声階域と呼ばれる。 新たな過度方法はデータ連個に超4kH2の周波数スペクトルを使用することを 試みる。一般に送信電力が許可されている第一周速数は約25kH2で発生する。 ただし、4kH2を超えるどの関波数も使用することができる。この点において、 34.6kH2の周波数での音声パーストはT1E1 T1.413 ADSL モデムを短動するために使用されることが注目される。その結果、光駆のネゴシ エーション方法で用いたスペクトルでの例波数の使用はできるだけ回避すべきで ある。

退信無路は、リモートシステム4からセントラルオフィスシステム2への上り 退信用の経路と、セントラルオフィスシステム2からリモートシステム4へのド り選信用の別の経路のペアで定義される。ネゴシエーション上りピットは、リモートシステム4のネゴシエーションデータ送信部50で送替し、セントラルオフィスシステム2のネゴシエーションデータ受信第52で受信する。ネゴシエーションア・ウェアピットは、セントラルオフィスシステム2のネゴシエーションデータ受信部56で受信する。ネゴシエーションオムのネゴシエーションデータ受信部56で受信する。ネゴシエーションおよび高速トレーニングの終了後、セントラルオフィスシステム2およびリモートシステム4は高速データ送信部66、70、および高速データ受信部72。65を用いて二重返信を実行する。

本発明におけるすべてのメッセージは、差動 (バイナリ) 位相像移 (DPSK) 反演などを用いて1つまたは複数のキャリアで送信される。送信ポイントは、送 信ビットが1の場合、以前のポイントから180度回転し、送信ビットが0の場 合、以前のポイントから0度回転する。各メッセージには任意のキャリア位相に おけるポイントが先行する。以下、キャリアの周波数およびキャリアの変質とメ ッセージを開始する手順について説明する。

リモートシステム 4 が有効なユーザ下りデータの受債を開始後、種々の通信チャネルのすべてが確立され、以下に示すネゴシエーション手順の準備が完了する。

しサービスの起動信号の考慮を含めていくつかの基準に基づいて遊訳した。

本税制によるネゴシエーションの対象となりうる代表的xDSLの値々のスペクトルのおよび既存サービスの例を扱1に示す。明朝性を嗣すために、穏々のxDSLサービスからの各部名称を用いて「上り」および「下り」方向を我2に示す。表3はいくつかのxDSLの開始起動シーケンスを示す。これらの表出ともに本免制が動作可能でなければならない代表的な環境の概要を示すものである。

表 1. 既存の該当スペクトルの調査

政会(ドチュァント)	E.A.	246	上を用	Jane	下り停 地間		
	()c(2a)	上型 (1881)	下版 (kSts)	上型 (kān)	FT3 !		
ITU-T G. #91.1 Aboat a ITU-T G792.2 Annes a(FDM)	24	1,104	24 26	130	26 26 j	1,10	
ITU-T CPF2.1 ARRES B	134	1.304					
ITU-T 6992.L ATREX C	26	50	. 26	321	26	51	
ITV-T G992.2 Anna C	26	50 I	75	32	711	31	
TIM MOSLS EAM 140-T G. sheel			•	400	•	90:	
VDSL (飲料 ISDN) DTS/TS-06049 - 1 (別報) VO .0,7 (1938-2) 6.2 原献数プラン	381	10,142	300	30,000	300	30,003	

表2. 上りおよび下りの定義

変数 (トキュメント)	Fp	T b
1, 1643	270-8 2-5 270-C	170-C D-5 270-R
	1 ATU-R \$ 5 PTO-C	120-05-5 and-0
E. 540E	170-R # 5 ATO-C	170-C (- 5 x20-a
++ }->->->PHT	ATT-R D 5 MTC-C	420-C 2-4 MT2-8
(%, hds l	PET D-5 LEU	LTU PO UTO
FORT3	THU TO SELTU	DEJ for Control
VDCIL(欧州ISSON 全体分) 278/DH-0603 — 1(京省 +v3.0.? (1290—2)	er e can (tr)	m17 (2.T) 3-5-317-10
さ:・ stru-A, stru. arcisisがを示す。 stru-C, LTV, CMUはキットワーク何 を示す。		

表3.既存xDSLの起動信号

主席(ITI ドサンメント 字用 Pa。)	イニンシック	尼普仙	3321
G992.1	ハンドシェイク子前を使用するものなし ハンドシェノク単級会使用するものなし		
Ti.41) Iseas 1	p-ant-mag 34.5 kms、以下の細胞のサインカーフ; 34.6 : 20 配子の 36.7 - 04 配子を取り立ち	C-ACT1 207 kms (\$48) C-ACT3 102 kms (\$44) C-ACT2	

YDSL DF2/TB-0660)-1 (A B)	-		*2
8641.)	井 双		
G.bcsl (CAP - Annex 3)	シンボルレートにおいて 3150 シンボル の配数ノイズ	が10 は x50 を適信: シンパルレートにおい て 31 60 シンボルの動式 ノイズ	
G.hs=1 (2310)	CPC II so 多部情	# TU は 5D 多 単保	
DOL CAP	RTP-R は RDD(!) レ・つ E 延紀 (シンポルレートにおいて最似ノイズ) do kmx および to kmx を作用	147 KES 547 341 tri 668	
ADML	**1.4は と同じ、 ただし k=42 ; 201.123 kmg	C-ACT2m 317 RAX (474) C-ACT3m 328 AZz (474)	
C1.413 L6800 L	(Issue 1 2周じ)	(ISSUE) Z M(U)	
	(-15m) 24.9 ((第2号を322 cm (-1600) 34.日 834 記号 prf (-221m)	726 MR (+52) C-ACR4 259 MR (+69)	

ADSLモデムが使用する帯域に関して、本発明は次の詳細な基準を用いて。た りネゴシエーションチャネルおよび下りネゴシエーションチャネルに通切なキャ リア本選択する。

- 今日知られているすべてのサービス/ファミリー (例えばび、992、1 /C. 992、2Annex a、Annex B、Annex C、II DSL2) を考慮する。
- 上りおよび下りネゴシエーションに同じ周波数(すなわち優先的英胞形態は反唇消去を使用しない)を使用しない)。
- FDMフィルタ実施(いくつかの重要でない適加を含め)は例えば上り/下りインタリーブを回避する。
- 既存のT1.413起動トーン(例えばトーン番号8、44、48、52、60)を回避する。
- G. 992.1 Annex a. G. 992.2 Annex Aは、同じ 上りおよび下りキャリアを使用する。Annex CおよびG. 992. 2Annex Cは同じ上りおよび下りキャリアを使用する。
- 6. G. 992.1 Annox aと関連した少なくとも1つのキャリアは G. 992.1 Annox Cで使用するキャリアと同じである。G.

アアミリーノナウ) <i>ーンインチッ</i> クス	(ZA2)
4.3 x £ 9	9, 11, 15, 23, 35, 39	(Attack a およびカトーンログリッ F4M-1を使用)
1.3 x 7 9	6, 7, (36), 30, 38, 86, 74, 90, 116	(Annex a およびs t ーンはグリタ F ss+l を使用)
1 47749-	トーン保証 2-2 は予約	

優先的実施形態#3は次のキャリアを使用する。:

M / C D / C D		
ファミリーノカ四	トーシインデックス	コメント
4.3 E t 9	9, 12, 21, 27, 33, 34, 39	(すべてのトーンはクリッド 10 を使
1		(A)
4.3 4 7 9	6. 7, (38), 50, 58, 68, 74, 90,	(Amous a およびsトーンピグリッ
	114	Yapız 收款用)
4 k77 8 0-	トーン智能2-5年予約	

優先的突施形態#4は次のキャリアを使用する。:

ファミリーノカ内	トーンインデックス	ולעכן
4.3 k t5	7, 9, 17, 18, 37, 48, 33	(Accest a むまび 5 トーンはグリッド 何+1 表便用)
4.3 k T D	12, 14, 42, 56, 64, 72, 88, 1	る (Anoex a および Dトーンはグリッド or を住用)
· * £ 9	3	
4 2 2 5		

- 992.2 Annex aの少なくとも1つのキャリアはG.992. 2 Annex Cで使用するキャリアと(上り、下りいずれに対しても) 同じである。
- ADSI Annex a下り普級は、G. 992.2に基づいてトーン37~68に低数する。
- 8. 異なる変調の製品に対して十分な強度を持つこと。
- 9. 随引き用グリッド (おもにAnnex aおよび∧nnex Bに適用)。 これにより、スペクトル中のフォールドオーバした信号は互いに意なるため、ナイキストレートより低いサンブルクロックがなお必要な信報を引き 出すことができる。Annex C用のトーンは特別の条件があるためA nnex aやAnnex Bトーンと同じグリッドには納わない場合が まくある。
- 10.より高い周波敷のトーン商士は引き離すことによりフィルタのリークを 少なくする必要がある。
- 11. 一般に、Annoxごとに3つのトーンが存在する (ただし、Annex Cは各方向に2つの主要トーンと3つ目のポーダライントーンがある。)
- 12. 14と64の間のトーンは、TCM-ISDN環境では送信してはならない。
- 13. (南館な場合は) RADSし起動関波数を回避する。したがって、上りキャリアでは68kHヶ(〜#16) および85kHz(〜#20)を回避する。下りキャリアでは282kHz(〜#65)および306kHz(〜#71) 未同時する。

上記に基づき、優先的突施形態#1は次のキャリアを使用する。:

ファミリー/ス角	トーンインデックス	3メン・
(.3 k±5	6, 11, 13, 21, 33, 37, 41	(Ansex a およびョトーンログリッ 〒43~1 を使用)
14.8 K T E	6, 7, (251, 50, 58, 66, 74, 92, 194	(Amous = およびs トーンはがりっ ! SN-2を使用)
・・・トファミリー	ナーン領域コール以子的	

優先的実施形態#2は次のキャリアを使用する。:

数4. 優先的実施形態并1のキャリア

<u> </u>	; 7	; <u>F</u> 2	. Fo
E.	;	: 1 (6.	65 71
E £	<u>:</u>	20	
HD5L2(2-3)		
Anx. A	1	9 13 21	
Acc. 8		. 33 3	17 4;
App. C		9 11 13	
¥ <u></u>	i		44 48 52 60 (2:7
HDSL2	24-5)		
	243)		50 58 66
Azz. A	i	72	3N 30 80
AAI 8		±6	74 90 ; 14
ABL C	6 7		65 74
シデックス 23	431817	8 / 9 1.1: 13/16 21/26 31 (33/3	7 41 44 48 30 32 38 60 63 65 66 68 71 74 90 114 25
.,,,,,		120	7 41 44 43 30 32 38 60 63 65 66 68 71 74 90 114 255
2 2	7		-
DS1.2	- 7	. 31	
ARE A			<u>, , , , , , , , , , , , , , , , , , , </u>
Anx. B		33	
Aax C		13	
1	7		
D57.2			e e
Ama. A	:	11;	65 255
Anx. B	i		
Astx, C	6 -	15.	

選択したキャリアに知するコメント

- 1. 上り、下りキャリアは完全に分離する。
- 2. 既存のT 1. 4 1 3 起動トーンの上り、下り帯域は維持する。
- 3. Annex 日ではオプションとして番号33以ドのトーンを使用でき、A TU-xは本來Annex aに指定されたキャリアの全部でなく一部を用 いることができる。
- 4. Annex B上り帯域およびAnnex a下り帯域は本来重複するので、 2つの要件の間で共通帯域を分割した。
- 5. Annex aとBに関連したトーンは共通グリッドに拾って設定する。
- 6. *トーン26はオプションで下り送信に使用するので、高周と回線の越食が 存在する状況ではこれよりずっと使い周波数を使用できる場合がある。ただ し、トーン26はより希端の真中にあるので、フィルタ実姿によってはその 使用を除外する場合がある。
- 7. トーン74はTCM-ISDNスペクドルのヌルの範囲に入るので、正のS NRが存在しAnnex Bとは共過である。
- 8.トーン74はAnnex BのC-ACT2m用の周波数として選択した。
- 9. Annex B上りトーンに割り当てる様域は非常に狭い。3つのキャリアを使用すると2つの外部キャリアは稼蜞塔のかなり近隣に配置される。2つのキャリアで十分であれば、それらの配置はかなり改善される。その場合、適切な上りグリッドは4N-1であり、すべての実質した上りキャリアの値を表5に示す。

投7、優先的実施形器#4のキャリア

				:	1		:	1		
es and	÷	; -		; 	÷	•	÷			
ALE A	3	17 23		:	†	: -	-	;		
ARL 8	- :	•	37	•	.45	:	. 2	:		
AMLC 7	9.	:		:	١.					
		-	<u> </u>	44	1	44 52	<u>; </u>	60		
61	i	İ		-	Ŀ	** **	:			•
, pag 1		:			:					
AREA				40			ij	34 64		
Asst. B	_;	$\overline{\cdot}$			_				72 41	96
Atst. C	12 14							- 6		
		1			=		_			
29,72 3 3 7 1	9 (2)14	12 2	31 34 37	40 44	43	48 172	53]	सक्षाचार है।	4174144	90 (Z)
3	 -	_								
Am. A	$\overline{}$. :	31				:			
			25				╗	43		
Arts. B										
Arcs. B	13		 i		−i		-4			
Assx. C 7	- 13	-			=		+			
Assx. C 7	13		- N		_		-		4	
Assx. C 7	13		N				-			23:

裏5、優先的寒節形態#2の上りキャリア

F					_1			F5.	:
20年	11	16	ZO :						
HDSL2									
Anz. A	1	11_15	23			•			
ARE B				31	39				
Asse. C	•	11						-	
	1.								
アックス(も)	7 8 9	11 13 16	20 23 25	21 25	39	44 44 1	0)32 38	13 66 6	8 74 90 11

表6、優先的事施形製井3の上りキャリア

		Ŧ				.0				FC	
£	在北				16	ic .					 Ξ
	HDSL2										_
•	ARE A		,,,	12		21 21					
	Ann. B						33 .15	39			_
	Anz. C (. 9	12							

医4~表7は優先的変施が思を示すが、本発明に示した選択基準に準拠しながら、他の環境に対して別の周波数の組み合わせを用いることができると理解される。

キャリアの周被敵は、基本ファミリー周被数(例えば4.3125kH2または4.000kH2)にキャリアインデックスを乗算することにより求められる。
な配性を衰退するために、各データビットには複数のキャリアシンボルを使用する。ファミリーBとして指定した4.0kH2ファミリーは4000シンボル/

おの逃走を5で割ることにより300bpsのビット逃皮を実現する。ファミリーBとして指定した4.3125kH2ファミリーは4312.5シンボル/

の選度を8で割ることにより539.0625bpsのビット速度を実現する。

ADS1帯場州の上配のキャリア選択の実施形態において、いくつかのxDS

ADS L 時間内の上記のキャリア歴状の実施において、いくつかのXDS L 要件を高端には敗した。VDS L モデムが使用するスペクトルに注意すること も質明である。ただし、本先切の時点で、VDS L 送煙技術は完成していない。 したがって、VDS L 装置(モデム)に使用するキャリアを選択する場合次の基 地と留意点を考慮に入れることが質明である。

- 1. VDSI,スプリッタの設計には約600kH2でHPFロールオフを開始 するものがある。その結果、キャリアの中には600kH2を結える(例え ばADSI,トーン#140)ものがなければならない。他のスプリッタ設計 は約300kH2(例えばADSI,トーン#70)でロールオフする。この ようにその周效数を超えるキャリアが必要になる。
- 2. キャリアのパワーを1. 1MHで以下まで著しく低端することによってAD SL回域に干ゆをなったく発生させないようにするVDSLのADSL互 機モードについての関節が存在するが、VDSL製器はADSL PSDに 適合するキャリアを送信することができる。このように、既存のサービス、 特にADSLサービスに対して性能上の劣化を生じないように注意が必要 できる。
- 3. この点において、現在のVDSL提案ではキャリアの個隔を21.625k Hzおよび43.125kHzにする必要がある。ただし、装置は43.1 25kHzモードで起動する可能性が高く、したがって43.125kHz

のグリッドを持つキャリアが察まれる。

- キャリアはVDSL機能を持つもっとも長い回線で検出できるよう3MH
 (ADS1.トーン#6.9.5相当)以下でなければならない。
- 5. キャリアは、例えば北米での1. 8~2. 0 MHz (ADSLトーン#41 7~#464相当) またはヨーロッパにおける1. 81~2. 0 MHzなどの既知の日AM無額格域を回避しなければならない。
- 6. キャリアはAM無線局からの干渉を回避するように選択されなければならない。
- 7. VDSLは時分割多葉(TDD)技術を使用する場合がある。したがって、 上り、下りの分配はそれほど厳格である必要はない。
- 8. VDSL市域の1. 1MHzを越える信号は、パイングの他のTDD VD SL回棘とのニアエンドクロストーク(NEXT)を回避するため、ONU の選択したスーパーフレーム構造と四期して送信されなければならない。
- 9. キャリアのうち少なくとも 1 セットは VDS Lスペクトルブランの範囲内

上記に基づき、木角明によればVDSL用の優先的キャリアは以下のとおりで ある。

下りグリッド= $\{ADSL$ 下りグリッド $\} \times (VDSL$ グリッド $) = (8N+2) \times (10)$

6 100, 180, 260, 340aE

ተ ከ ታ ታ ህ ማ ሾ = (ADSL \pm ክ ታ ህ ማ ሾ) × (VDSL \pm ህ ማ ሾ) = (4 N - 1) × (10)

6 350, 390, 470, 510, 550 tz

本発明の時就チャネルプロービング機能は、適信チャネルを通じて情報を適信 すると同時に通信チャネルの特性を評価するために使用できる。

チャネルプロービングは、尾動シーケンス時に迷られるすべての起動キャリア を観察し、またとのキャリアを送信したかを検証するために表23および表24 に示す該当ビットを読み出すことによって実行する。非変闘キャリアの受信時、 xTU-Cはネゴシエーションデータ受信節52、xTU-Rはネゴシエーショ

4. コーディング方式はエラー訂正を含んでいない。

第3の例は「使用キャリアおよび要求法値」方式と呼ばれる。この方式の制限 に基づけば(以下で説明)、例3は優先的方式である。後継のセッションで使用す るキャリアはメッセージトランザクションのオクテットによりネゴシエーション を行う。

初期状態では、すべての設当するキャリアはCL/CLRメッセージを発信する。送信キャリアのリストを長23と数24に示す。依様メッセージにどのキャリアを使用するかを軽定(ネゴシエーション)するために使用するCL/CLRメッセージ中のパラメータを嵌34と譲35に示す。送信キャリア数は、同じトランザクション中のMR、MS、ACK、NAKメッセージなど同じトランザクションでは短小することができる。送信キャリア数は後疑のセッションおよびMSまたはMRメッセージで始まるトランザクションで確小することもできる。MSメッセージの内容と状態のMSの場合と両端、xTU-Xは利用可能なキャリア機能を保存するためのメモリを使用する。

T部体またはブリッジタップなどのチャネル障害が後で発生した場合、起動x TUーXからの起動タイムアウトによって、可能なすべてのトーンは起動xTUーXから使用することができる。

×TU-Rおよび×TU-Cは初期状態において、共通のキャリアが存在する かどうかを判断するためにできるだけ多くのキャリアを逆信することが望まれる。 ×TU-Rと×TU-Cのペアは上記のあらかじめ決められた手順でネゴシェー ションを行い後続のメッセージおよび後続の起動のための縮小したキャリア飲の 送信を指定する。

xTUーXがトランザクションの途中でキャリア数を触小するよう指示された場合、xTUーXはフラグの透覚時のみキャリア数を嫌小する。フラグの透情が完了するとxTUーXは2オクテット期間冗長キャリアで非変調キャリアを送付した後、冗長キャリアによる遺信を停止する。

xTU-RとxTU-Cが上記の手順で縮かした起動キャリアを用いるため ネゴシエーションを行った場合、その縮いキャリアセットはその後の起動に使用 されるものとする。時間T1内に下掘した応答が得られない場合、キャリア数を ンデータ受信部56を用いて通信チャネル(回線)を監視しスペクトル情報を割り出すために信号のスペクトル分析を次行する。 始系チャネルプロービングの協 度は高幅度である必要はない。チャネルのSNRの大まかな推定値を得られれば よい。XTU-XはCL/CLRメッセージ交換の内容に基づいてその変調およ びパラメータ選択、および時期チャネルプローブからのSNRを変襲する。

本泉崎が取扱うもう一つの頃間は、起動学館時のキャリア製の過剰、つまり過 料な送信電力の使用に関する。スペクトルに関するマナーを守るためにネゴシエ ーション情報の過程に使用するキャリア数を縮小することが必要である。その場 合、受信機が実際に受信しているトーンがどれであるかを判断することは困難で ****

「ペア位相反転」の例と呼ばれるキャリア数を増小するための本発明の第一の 例によれば、より、下りトーンはペアとして扱われる。x I Uーxが特定のペア からトーンを受信すると、x T Uーxは変調キャリアを関始する前に該当する相 手(ペア)上で位相反転も送信する。

ただし、この例には次のような制度がある。

- ペアの一方のトーンは、ブリッジタップまたは干渉のため、使用不可の場合があり、したがってペアのもう一方はアイドル状態となる。
- 2. キャリアは必ずしもユニークな組み合わせになるとは限らない。

類2の例は「メッセージ前の変調キャリア」の例と呼ばれる。変調しなかった キャリアの送信後および変調キャリアの送信前、メッセージはフラグで始まり、 xTU-Xはそのキャリアのすべてを変調し、どのキャリアを受信しているかを 示す。異なるキャリアを意味する異なる長さの1と0の連結した50%デューティサイクルバターンを送信することによってコードを生成することができる。因 足したデューティサイクルにより、オクテット向来なしの受信が可能である。

ただし、この例には次のような制限がある。

- 1. この方式はビットまたは時間効率が低い。
- まずオクテット側期を行い、次にデジタルメッセージで情報を送ることが 報ましい。
- 3. この方式は起動シーケンスに必要な時間を増大し、

線小するため他の×TUーXからの以前の指示は無視され、起動方式が再関する。 セントラルオフィス(xTUーC)システム2またはリモート(xTU-R)

システム4は変調チャネルを開始することができる。リモートシステム4のネゴシエーションデータ送信部50はセントラルシステム2のネゴシエーションデータ受信部52に上りネゴシエーションデータを送信する。セントラルシステム2のネゴシエーションデータ送信部54はリモートシステム4のネゴシエーションデータ受信部56に下りネゴシエーションデータを送信する。ネゴシエーション変調チャネルの確立後、リモート局はトランザクションメッセージに関して常に「開始モデム」と見なされる。同様、セントラルオフィス増末はこれ以降「応答局」と呼ばれる。

次に $\chi TU - R$ による起動について説明し、続いて $\chi TU - C$ による起動について説明とる。

開始側のXTU-Rは、ネゴシエーションデータ送信部50を通じて上りグル ープのファミリーのいずれかまたはその両方から選択した非変闘キャリアを送信 する。ネゴシエーションデータ受信部52が、あらかじめ設定された期間(優先 的更施形態では少なくとも200ms)、XTU-Rからキャリアを受信すると、 応答例の $\times TU$ – Cは下りグループの一つのファミリーのみから選択した非変調 キャリアをネゴシニーションデータ送信部54を軽て送信する。ネゴシエーショ ンデータ受信和56によりあらかじめ設定された期間(少なくとも200ms)、 xTU-Cからキャリアを受信後、xTU-R DPSKはネゴシエーションデ ータ法信節50を用いてキャリアのファミリーの一つのみ変調し、あらかじめ定 められたフラグ (例えば 7 E . .) をデータとして送信する。両方のファミリーか ら選択したキャリアで× TUーRが起動した場合、× TUーRは選択したファミ リーからのキャリアの変異を開始する前に他のファミリーからのキャリアの送信 を停止する。xTUーRからネゴシエーションデータ受信部5 2を過じてフラグ を受信後、x T U - C DPS Kは (ネゴシエーションデータ送信部 5 4 を用い て) キャリアのファミリーの 1 つのみ変調しフラグ (例えば7 🗉 🕫) をデータと して必須する。

キャリア (存在する場合) の共通セットの発見を容易にするために、必信でき

ないファミリーのキャリアをxTU-Cが受信する場合、xTU-Cはそれにも かかわらず透信可能なファミリーからのキャリアを送信することによって応答す る。これにより、xTU-RはxTU-Cの存在を検出し、可能であれば異なる キャリアファミリーで起動子類を央行しようとする。

関示した実施形象において、xTU-CとxTU-Rはキャリアの透信の前に 扱序のサービスがないか回動をモニターし、それぞれネゴシエーションデータ受 情報528よび56を用いて既存のサービスに対する十渉を回避する。

xTU-Cは下りキャリアのいずれか、あるいはすべてのキャリアで同一デー タを同一のタイミングで送信する。

起動倒xTU-Cは、ネゴシエーションデータ送信部54を用いて下りグループのファミリーのいずれかまたは両方から遅択した非変個モジュールを送信する。
xTU-Cから(優先的実施形態において)少なくとも200mgの間、ネゴシェーションデーク受信部56を用いてキャリアを受信した後、応答例xTU-R は上りグループの一つのファミリーからのみ選択した非変顕キャリアをオゴシエーションデータ会信部50を用いて送信する。xTU-Rのネゴシエーションデータ会信部50を用いて送信する。xTU-Rのネゴシエーションデータ会信部52により少なくとも200mgの間キャリアを受信した後、xTU-Cはオシエーションデータ送信部54を用いてキャリアのアミリーの1つのみに対してDPSK変質を開始し、1°(例えばFF₁₄)をデータとして送信する。xTU-Cが両方のファミリーから選択したキャリアで起動した場合、xTU-Cは、選択したファミリーからのキャリアの変調を開始する前に他のファミリーからのキャリアの送信を停止する。xTU-Cから"1"を受信後、xTU-R DPSKはキャリアの1つのファミリーのみ変調し、フラグ(7 E₁₄)をデータとして送信する。xTU-Rからフラグを受信後、xTU-C DPS Kはキャリアの1つのファミリーのみ登録し、フラグ(7 E₁₄)をデータとして送信する。xTU-Rからフラグを受信後、xTU-C DPS Kはキャリアの1つのファミリーのみ登録し、フラグ(7 E₁₄)をデータとして送信する。xTU-Rからフラグを受信後、xTU-C DPS Kはキャリアの1つのファミリーのみ登録し、フラグ(7 E₁₄)をデータとして

キャリア(存在する場合)の共通セットの発見を容易にするために、通信できないファミリーのキャリアを×TU-Rが受信する場合、×TU-Rはそれにもかかわらず迷信可能なファミリーからのキャリアを送信することによって応答する。これにより、×TU-Cは×TU-Rの存在を検出し、可能であれば異なる

これには限定されないものとする) 従来×DSLシステムを満たす装置の総動が可能になる。本発明は×TU-Cのデータ受債部52、または×TU-Rのデータ受債部56を担いていくつかの異なる周波数をモニターする。このように、地域課職(例えばT1.413)もサポートする装置は、同時に(あるいはほとんと同時に)地域標準の起動信号をモニターし、同時に本発明の起動信号をモニターする。ANSI T1.413プロトコルとの相互作用の手順を表8に示す。

表8. T1.413装置によるエスケープ起動

RE:	MAS	アルゴリズム
ktu-c	13.4LJ	R-4C7-RID F
		不利明の起政烈労を保性する。
L		R-ACY-12C の受信等 91.413 を889する。
MTU-C	71.413 H&V	B-ACT-XXG、または本を明の回地トーンを持つ。
正規門 4757-3		海査時待する。
170-R	T1.43J	p-acc-and を逆信し o-pose または c-acr を持つ。
1		ATU-C からむ本元的の収表信号のいすれも無視する。
ATC-E	11.413 および	本的中の配象は与も基づする。
147		本条項の試験信号に応答がない場合、R-ACT-REC を決領する。

標準非導準設備または標準備報を用いた起動により、従来通過システムをメッセージ中に示すことによってハンドシェイク変調の超動後における装置の相互作用が可能になる。メッセージは非標準情報(NS)フィールドまたは標準情報(S)フィールドのいずれかを使用することができる。

本発明は異なる変闘を示すが標準のメッセージの送受信を可能にする。 地域標 棒は排爆棒の設備によって明示的にネゴシエーションを行うことができる。

本発明は異なる変調を示す想像所製メッセージの送受信も可能にする。地域域 地域環境情報フィールドにおけるコードボイントによって明示的にネゴシェーションを行うことができる。

RADSLのような(が、これには限定されないものとする)他のDSL通信 システムは、本発明の便日と範囲から軽能することなくT1.413について上 近した明示的、暗聴的方法を用いてネゴシエーションを行うことができると解さ れる。

2. 音声帯域変調への過速方法

音声帯域変調による選進方法は、xDSL変調について上述した過速方法に類

キャリアファミリーで起動子順を実行しようとする。

本発明によれば、XTU-CとXTU-Rは(それぞれネゴシエーションデー ク受信節52および56を用いて)既存のサービスに対する干渉を回避するため にキャリアの送信の前に既存のサービスがないか通信回線をモニターする。

xTU-Cは下りキャリアのいずれか、あるいはすべてのキャリアで同一のタ イミングで同一データを送信する。xTU-Rはよりキャリアのいずれか、ある いはすべてのキャリアで同一のタイミングで同一データを送信する。

本先明において、エラー画弦メカニズムは、例えば 1 秒の期間を超えない " 1" (FF_{14}) またはフラグ $(7E_{14})$ の非皮質キャリアの透信を含む(が、これには度定されない)。xTU-x は起動手順を再開するか、あるいはオプションにより代替の起動手順を開始することができる。

通信リンクの一つの通信製をしか本発明の優先的起動方法を契應しない場合は、高速通信は可能でない場合がある。以下に、従来のDSLシステムまたは骨 声帯域速信システムなどを含む (が、これには原定されないものとする) 従来通信 フステムで代替する(あるいは過避する) メカニズムについて説明する。まず、XDSLシステムによる代替方法について説明し、続いて音声帯域代替手順について説明する。

1 - <u>従来×DSL支調による代替方法</u>

放来のx D S I.システム(その例については表3に示す)の中には、本発明を 構たさないものもある。本発明は従来のx D S L 試動方法に過避する手環を含む。 本発明は未知のトランシーバP S D を具備する未知の機器が存在する状況で複数 のx D S L 変闘を起動するための強力なメカニズムとなるよう意図している。 地 域標準(すなわち以来の破匿)の起動は、2 つの異なる方法、暗無的方法(例え はエスケープによる起動)または明示的方法(例えば非標準の配偏または無事情 報による起動)により処理することができる。いずれの方法も複数の起動方法を カバーするために使用する。

エスケープ方法による起動によって、本売明のネゴシエーション要製の開始に 先立つ转提の起動が容易になる。これによって、例えば所定の通信標準(PSD と見なる)のAnnexA、BまたはC、および、T1、413のような(が、

似している。すなわち、明示的、暗黙的いずれの方法も存在する。

音声帯域変数の初別信号はITUーT勧告V. 8、およびITUーT勧告V. 8bisで規定されている。明示却方法において、V. 8またはV. 8bisコードポイントがMSメッセージで選択され、ACK(1)メッセージで選知され、本発明が実行(2下)してから、V. 8またはV. 8bis于廊が開始する。メTU-RはV. 8発呼側のロールを引き受け、xTU-CはV. 8類呼側のロールを引き受ける。

暗黙的方法においては、xTU-Xがネゴシエーショントーンを逸信することによってハンドシェイクセッションを開始し、しかも遠信チャネル5の他勢のxTU-Xからの応答を受け取らない場合、開始側のxTU-Xは他壁のxTU-Xが高速過程をサポートしていないと見なし、V.8やV.8bisなどの育声帯域手綱を用いた遺信の開始に別換え得る。

また、本発明は、通信リンクの一方の通信装置がデータ逆信を必要とするとき、 長時間の、または設議な短勤トランザクションを実行するという先行技術の問題 にも対処する。

一般に、xTU-Cは通常、常にONであるか、xTU-RがONになる前に ONに切換えられている。xTU-Rは常にONのままにできるが、xTU-R がOFFになるか、Asleep モード(電力消費を最小にするためにXTU-R やスタンパイモードにするモード)する期間があることが呼ましい。xTU-R がスリーブモードのとき、セントラル側はデータ送信が発生する前にxTU-R を「ウェイクアップ」する必要がある。これを実現するための4つの基本トラン ザクションを表写に示す。

表9.4つの基本トランザクションの必要性

8.P.	(東朝	WIE
Amota First Fina	・専用回路の最初の影響化 ・移動体ユニットによる 放的初期化	- AND - A SPECIAL PARTY - 7 A PROTECTIONS
hamata Daagtaalish	・以近のネゴシエーションによる条件 サードの項目立	・425-4 が使用を配料 ・最低の交換による位的のモードの再 設理
Costrol Push (First Time)	・ネットワークが「アッシュ」サービ スを登録するよう、ネットワーク管証 ATU-A が記録することを置む。	・A20-C が記載を開始 ・フル機能交換機
Contini lush beestablish	・アッシュアアリケーションは再発立	· ATU-C が実際を開始

 4160	一般に以前のフル機能交換を発生
	・最低の支援

xTU-Rは、常にトランザクションの最初のメッセージを送り、またxTU-Rが設問を初期化するとき最初のメッセージはできるだけ意味を持たなければならないので、本先明は衰10に示す優先的初期化プロトコルを使用する。代わりに、衰11に示す初期化プロトコル方式を使用することができる。ただし、これらのトランザクションに対する変更は、本発明の運営と範囲から観視しない範囲で可能であると解される。

表10. トランザクションの優先的方式#1

	W. 10. 10000 D. 10000							
Γ	トランザクションシーケンス							
	180	X10-3-	#10-C→	XTU-0-	2TT-C+	*T3-R**		
	First Time	CIR	C:	MS	KCI/HAY			
₹ .	kees;ablist	MS.	PCK/HW					
	Comrel Pash First Tree		27.9	CT,	P25	ACX/MAX		
	Control Fran Prostablish	No.	145	AUR/FAR				

ここで.

7.7	I I I I I I I I I I I I I I I I I I I
6.1	雑位するとを推奨
	このメッセージは送信司のとりうる数件モードのリストを伝達する。
CTN, _	一幅成サストを発得し、外の意思にも延起リストを通信するよう思求する。
	このメッセーグは連合目のとりうも思介モードのリストを低速しリモート層による機能リストの過程を受け
	Tt.
rk.	Hode select - 同的のモードを係すする。
	このメッセージは、リモート号の特定の動作で一下の関節を要求する。
BCX	選択したモードを受け付ける。
	 acx(1):このメッセージは e1メッセージの会情を受け付け、トランテクションを共了する。また、C1-86
	メッセージの組み合わせの一部の長恒を受け付け、メッセージの組み合わせの基すの通信を要求するために使
	用することもできる。
	・ ACX(2):このメッセージは C3、C34 または x5 メッセージの受信を受け付け、リモート最多点的情報が
	利用できることを示した場合に係り、リモート集による資和物質の設定を受求する。
YAK.	選択したモードを受け付けない。
	・ 【このメッセージは、曼雷科が曼信メッセージの禁収をできないか。 遊伝包が開業したモードを呼び出すことが
	できないことを示す。4つの SAR メッセーンが定義されている。
	- MAL(1) (茶名: MAX-EF) は、を収入ってージがエラーフレームであるためを伝えりて一ジを展示できな
	いことを行す。
	・ 大は(1) (影応:大は5-71) は、治療的が要求したモートを全体をケーな的に呼び出すことがてきないこと
	を示す。
	・ pag(3) (語名: pag-pa) は、急回策が要求したセードを受信仰がサポートしていないか、首告にしたこ
	2451
	・ WAX(4) (別名:WAS-NU) は、受情知が受情メッセージを根据できないことを示す。
».	(別名:pag) トランサケンエンのコントロールをxrt-c に戻す。
	このメッセージはxm-cにコントロールを行うよう物形する。
塚	このメナセージはソモート毎によるセードセレクトメッセージの送信を享収する。

トランザクションに関連した名称やシナリオがあるが、、名称は本質的に情報

ョンにより、いずれか一方の婦は特定のモードを要求することができ、他方の時は要求モードへの遊跡を受け付けるか拒否することができる。トランザクション ままたは日は、共選胎力をます確立することなしに、動作モードを選択するため に使用される。トランザクションCは各局の能力についての情報を交換するため に使用される。トランザクションBは、走答類がトランザクションの結果をコン トリールできるようにすることを目的としている。

図4および図5は、第2トランザクションの実施形態の場合の状態選移図である。この状態選移図は状態情報(例えば状態の名称と現在の透慮メッセージ)と 選移情報(例えば状態変化の原因となった受信メッセージ)を示す。図4および 図5において、アスタリスク (ォ) のついたメッセージ名称は完全なメッセージ の受信時、あるいはメッセージの1つまたは複数のセグメントの受信時、状態選 移が起こることを示す。

観別フィールドでバイナリ"1"にセットされた「地加情報利用可能パラメータ(Additional information available parameter)」と共にメッセージが受着される場合、受情劇はACK(2)メッセージを送り、優和をさらに送信するよう要求しても良い。选信劇は、ACK(2)メッセージを受信すると情報をさらに送信する。選択したモードと関連した信号の送信はACK(1)の送信の命物と関係する。

ある局が呼び出すことができないモードを要求するMSメッセージを受信した混合、NAKを送ることによってこれに応答する。いずれの状態でも無効なフレームを受信すると、受偶例はNAK(1)を差信し、匿ちに初朝状態に戻る。一方のエTUーXがメッセージを送信したが他方のエTUーXがメッセージを表信していない場合、(上記の)エラー回復手層が適用される。エTUーXがメッセージを表信し、かつフラグの受信を行っている場合、関レメッセージを再送着する前にあらかじめ設定された期間、例えば1秒間待つ。他のエTUーXから有効なメッセージを受信せずにエTUーXが買しメッセージを特定の回数(例えば3回)送信した場合、送信側エTUーXはハングアップメッセージを送りキャリアの送信を停止する。配むならばエTUーXは、再起動を行うか羽の起動手順を開始しても良い。

を伝達する目的を持つにすぎないと単に考えるべきである。

トランサクションではすべてのメッセージが要求される。

RCメッセージは1ビットの情報しか含まない。ビットを"1"にセットすることは、xTUーCはアッシュ度求により「ビックリ」させられたか、混乱状態であることを意味している。この状況において、xTUーCはトランザクションWの代わりにトランザクションXを使用することが推奨される(が必須ではない)。MSは根に所望のモードを含む。

 \times TU - R がトランザクション \times TNAKを出し、しかも試みを続けたい場合、NAK (_) を逆信した後トランザクション \times を遊信するものとする。

ー方、RTU-CがNAKを出す場合、XTU-RはRCを送りトランザクションXがWを開始しなければならない。

xTU-Cが変調を開始した状況において次のことが注目される。

- xTU-Cに優勢になることに対してxTU-Rを準備した場合、トラン ザクションXまたはWを使用すべきである。ATU-Cが変質を開始する とき、これは興烈的なケースである。
- 2. ただし、xTU-Rが等しいコントロールを行える場合、トランザクションZを使用すべきである。
- 3. トランザクションYは使用できるが、エTU-Rの一部にとっては非常に 無過度である。
- 4. xTU-Cによる変闘の開始は、電力管理システムと共同して使用することもできる。

表11. トランザクションの優先的方式#2

			_
トランザクション書号	170-R	#TU-2	#70-R
a (7と同じ)	N9-0	ACE/XAK	
a (x と同じ)	10	na→	ACK/YAX
で (3 対よび # の変更)	Grt->	CL-	ALE/JAK

可能なすべてのトランザクションを以下に示す。

メッセージCLおよびCLRの使用を伴うトランザクションは、2つの局の菌の 健力の転送または交換を可能にする。メッセージMSの使用を伴うトランザクシ

いずれの情報フィールドも越大オクテット数は64である。情報がこの翻版を 越える場合、情報の残りの部分はその後のメッセージに含み得る。情報がさらに 存在することを示すため、追加情報利用可能パラメータは迷信メッセージの機例 フィールドでパイナリ"1"にセットされる。ただし、メッセージの受信時にリ モート局が適加情報を要求するACK(2)メッセージを送る場合に限りこの情 解は迷信される。

情報フィールドに非様様の情報が存在する場合、標準情報および非標準の情報は それぞれ別のメッセージで伝達される。CLメッセージで伝達される情報が一つ のメッセージで伝達することが不可能で、かつ違加情報利用可能パラメータがパ イナリ"1"にセットされる場合、追加情報の送信如何に関わらず、送信側が上 記のCLーMSを紹介立むせたメッセージの送信を完丁するために受信側から応 等求められる。この場合、さらに情報の要求がない場合、ACK(1)が送られ あのCとする。

また、本発明は、ネゴシエーション手順の実行的に機器の能力(例えばチャネ ル情報、サービスパラメータ、規算指板など)の他に、いかなる情報の送傷が望 ましいかという問題も扱っている。この点において、本発明はV、8 bisおよ びV、8 と比較して、いくつかの異なる、通加のタイプの情報が含まれている。 このタイプの情報は「アプリケーショングルー・ブ」の代わりのサービス要件 (service requirement) に超点を置いている。このタイプの情報は単にパ ラメータ交換の短額と方法の例にすぎず、したかって本発明の精神と範囲から観 脱することなく修正(変形)できることが注目される。

本発明の呼をしい実施形態は、終12に示すような一般的組織構造を有する。 変調条依存情報(aodulation independent information)は「満別」フ ノールドに示され、変調依存情報(nodulation dependent information)は「標準情報」フィールドに示される。一般に、サービスパラメータおよびテキ ネル能力情報は種々の×DS1変調から独立している。第一の例のメッセージの 全体的構成を表13に示し、一方、第二の例を表14示す。

表 1 2 . 信報組織構造

表13、メッセージの全体構成(実施の形態#1)

				福物情報	相守の付出機関
メッセージ		回到コード、アコバイダ 免、プコバイタコード (1+1+1+1カテット)	サービス&ナッ スルパラメータ (ヤオクテット)	食事を利用可能 プロトコル (アメクテット)	(3-NoL オクテ ット)
RC	Y	7	-	-	-
CER	r	7	¥	l +	Apres:
CI.	7	7	Y	T	必要におど
MS	7	. 7	¥	7	必要に応じ
ACS	T	T	-	-	
HACK		1	•		

注: *NACKには反対のパラメータのビットを設定することによってNAC Kの期由を含める。

表14.メッセージの全体構成(疾能の形態#2)

	牌件			根学性質	(3年の金革情報
4 1 10	メッセージティア A改訂パージョン (2オクテット)	ペング ID (ロオクテット)	サービスをテナキ ルパフォッチ	変換を利用可能プロトコル	
) }	×		 		(オクテット) -
CLA	⊢ ×	l x	x	×	必要に危じ
<u></u>	· x	X	1 X	X	必要に応じ
15	<u> </u>	-	X	×	ente:
NCX.	X	-	•		
KACS	l X		-	-	
170	x	-		-	

以下に、カテゴリごとの構成詳細を示す。

所定のXDSL変異に固有のパラメータは、必ず該当する変異カテゴリに入っていなければならない。それらの変調パラメータの中には他よりも一般的なパラメータが存在し、NPars/SParsッリーでは高い位置にある場合がある。
T1.413でネゴシェーションカ行ったパラメータは、木畑をアムネゴシェ

製造オプションまたはネゴシエーションオプションに含めることができることが 注目される。その結果、わずかなオプションのみがこのカテゴリに入る。

3. ネゴシエーションオプション

ネゴシエーションオアションは、(必携の) オブションのリストからアイテム を選択しなければならないオブションとして定義される。ネゴシエーションオブ ションの一例としてデータ恐信速度がある。ネゴシエーションオブションにおい て、运信速度はピアツーピアで行われる。

本発明の情報コーディングフォーマットを表15-45を参照して説明する。 表15-18に関する記述は背景情報として提供するものである。 表20-45 は木祭明の特徴を説明するものである。

メッセージに使用する基本的フォーマット規則を図6に示す。ビットはオクテットにグループ化される。各オクテットのビットを検売に示し、1から8までの番号を付ける。オクテットは検別に示し、1から8までの番号を付ける。オクテットは料理で送信される。オクテットのうち、ビット1は最初に返信されるビットである。

一つのオクテット内部にあるフィールドにおいて、フィールドの最下位番号の ビットは最下位ビット (2°) を表わす。フィールドが複数のオクテットにわた る場合、フィールドを含む最上位維号のオクテットのフィールドの最下位接号の ビットは是下位ビット (2°) を表わす。含オクテット内のビット館の次数はビット番号が増加するに従って推加する。オクテットからオクテットへのビット係 の次数は、オクテット番号が減少するほど増加する。図7に2つのオクテットに またがるフィールドを示す。

この規約の例外は2つのオクテットにまたがるフレームデェックシーケンス (FCS) フィールドである。この場合、オクテット内部のピット値の次数は反 だする。すなわち、第一オクテットのピット1がMSBとなり、第2オクテットのピット8がLSBとなる (図8を参照)。

本発明のメッセージは図9に示すフレーム概道を使用する。ISO/IEC3 309に定義されているように、メッセージは概単HDLCフラグオクテット(0 1111110₉)で始まり終わる。フレームチェックシーケンス(FCS)フ ーションを行っている(ただし、T. 35コードを使用するベンダIDを除く)。 ただし、関連パラメータが本発明によるネゴシエーションを必要とするケースが いくつか存在する。

- G. 992.1のパラメータのオプションがT1.413と異なる場合
- パラメータを単に表示するだけでなく、ネゴシエーションを必要とする場合、あるいは
- ・ パラメータのクラスに関する一般的優先事項を表示する必気がある場合 パラメータが非常に一般的である場合、識別フィールドのサービスパラメータ オクテットでネゴシエーションを行う必要がある。パラメータが変調にかなり密 様に関連している場合、変制様準値報オクテットの第2レベルでネゴシエーショ ンを行う必要がある。これらの変闘パラメータが種々の変調の間でかなり類似し ていても、変調ごとに別々にコーディングされる。また、例えば、VDSLなど のxDS上変調も非常に異なるパラメータを持っており、すべてのxDSL要件 と機能を満足することを試みる一つの大きなパラメータリストを持つことを非常 に困難になる。その結果、V、801まに冗長性が存在しているのとまったく同 様に実調パラメータにも冗長性が存在しているのとまったく同 様に実調パラメータにも冗長性が存在する。さらに、種々のアプリケーションに おける多くのパラメータは同一である。

優逸、供給、ネゴシェーションマブションの3つのタイプのパラメータ/オブ ションが存在する。

1. 製造オプション

製造オフションはメーカが製品設計において含めるか選択する仕様のオプション部分として定義される。製造オプションの一例は、FDM VS.ECを使用することである。種々の製製間に共通点がなければ透信は不可能であるので、製造オプションは起動時に関係および認識されなければならない。

2. 供給オプション

供給オアションは、ある意味において事前に決められるオアション能力として 定確される。供給オアションの一例としては、COまたはCPのいずれかによっ て習得されることが必要なCOにおけるループタイミングがある。CO能力は通 常、ネゴシエーションの前に事前の次定によって決められる。このオアションは

ィールドはISO/IEC3309で定義されている。オクテットスタッフィング方法を使用したトランスパレンシはISO/IEC3309で定義されている。メッセージ情報フィールドは3つの構成受充、識別フィールド(I)、それに続く標準情報フィールド(S)、およびオプションの赤標準情報フィールド(NS)から構成される。メッセージ情報フィールドの「般的構造を図10に示す。

酸物情報(1) および標準情報(S) フィールドのいずれにおいても、伝達される情報のほとんどは、2つの局に関連した特定のモード、特徴、または機能に関するパラメータからなる。一貫した法則に従ってこれらのパラメータをコード化し、本発明の現在および将来の実施により情報フィールドを正しく解析できるような方法でパラメータリストの将来の拡張を可能にする目的で、パラメータは拡張可能なソリー構造でリンクされている。ツリー内のパラメータを進合する原序、およびツリーを受信性で再構造できるようにする区切りヒットの使用について出下に示す法則に使って説明する。

バラメータ(Pars)は、(1)関連するサブパラメータをまったく特たないパラメータを想味するNPars B、(2)関連するサブパラメータを持つパラメータを感味するSPars Bに分類される。このツリーの一般的構造を図11に示す。ツリーの最高ンペルであるシベル1において、各SParはそれに関連したツリーのレベル2に一続きのPars(NParsおよびことによるとSPars)を有する。同様に、このツリーのレベル2において、各SParはそれに関連したツリーのレベル3に一続きのNParsを有する。

バラメータは二選コード化され、運動的に返信される。同じタイプのパラメータ(すなわち、レベル、分類、建陶)は軟像のマクテットから構成されるデータプロックとして運動的に送信される。NParsとSParsの送回動序を図12に指定する。{Par(2)。}は、n書目のレベルJSParに改造したレベル2パラメータセットを示し、NPar(2)。パラメータおよびSPar(2)。パラメータから構成される。{NPar(3)。。』は、m番目のレベル2SParは、RM単したレベル3NParsセットを示し、m番目のレベル2SParは、n番目のレベル1SParと関連している。パラメータの送回ばNPar(1)の第一オクテットで開始しPar(2)。の最後のオクテットで終了する。

区切りピットの使用について図12に示す。情報プロックの科オクテット内部で少なくとも1ビットを区切りピットとして定義する。これはブロックの最後のオクテットを定義するために使用する。このピット位置のバイナリ"0"は、プロックに少なくとも一つの適加オクテットがあることを示す。このピット位置のバイナリ"1"はプロックの最後のオクテットを示す。

* 1 t

ピット8は {NPar (1)} プロック、{SPar (1)} プロック、およびPar (2) プロックの谷プロックを区切るために使用する。 考効な (例えばパイナリ"1"にセットした) {SPar (1)} プロックの機能の各機能について1個すつ、"N" Par (2) プロックが存在する。

ピット7は各 {NPar (2)} プロック、名 {SPar (2)} プロック、および関連する {NPar (3)} プロックの各プロックを区切るために使用する。 図12は、有効な (例えばパイナリ"1"にセットした) {SPar (2)。} プロックの機能の各機能について 1個ずつ、"M" NPar (3) プロックが存在することを示している。"M"はPar(2)プロックのプロックごとに異なり得る。

Par (2) プロックはNPar (2) とSPar (2) オクテットの両方か NPar (2) オクテットのみかのいずれかを含み得る。Par (2) プロック がNPar (2) オクテットのみを含むことを示すために、ビット 7 とビット 8 はいずれも最後のNPar (2) オクテットではパイナリ "1"にセットされる。 ツリーのレベル1 におけるビット 1 ~ ビット 7、およびツリーのレベル2 におけ るビット 1 ~ ビット 6 はパラメークをコード化するために使用することができる。 母来の改訂 (開始) との互換性を持たせるために、受傷側はすべての情報プロックを解析し、既終不能な情報は無視するものとする。

第一の実施の形態において、既別フィールドは、4 ビットのメッセージタイプフィールド(表15を参照)、それに続く4 ビットの改訂番号フィールド(表17を参照)、およびビットコード化パラメータフィールドの3つの構成要素からなる。第二の実地の形態において、説別フィールドは、8 ビットのメッセージタイプフィールド(表16を参照)、とそれに続く8 ビットの政訂各号フィールド(表18)、およびビットコード化パラメータフィールドの3つの構成部分で構成されている。この一般的構造を図13 に示す。

NO-62 0 0 1 1 0 7 0 1

疲17. 実施形態#10改訂基等フィールドフォーマット MT49 ビッ 155

表19. 観別フィールド - オクテット順序

	_		
右右	Ι	ョ/コクイブ	教 #
メッセージタイプフォーマット	1	,	A11/数16
パージョンタイプフィールド	Ι.	T	男 17/表 18
#X2−+	Τ.	·	7
プロパイプ表	$\overline{}$	1	1
プロパイダコート (1 オクチット)	_	-	
表示フィールド - {#Fer(1)}コーディング	T -	WFAT(1)	E 49
観別フィールド (曲角情報) - (SPat (1))コーディング - オクティト1	-	SPar(3)	m 21
旅門フィールド (サービス機収) - (SPaz(1))コーディング - オクテット 2	7-	FFmt (1)	1 民 22
銀SIフィールドB (cs) 現在連備キャリア (MPar(3))コーディング ・ オクテ	†	EPar (2:	6 22
y 1 z	1		
製造フィール * 3 (C1) 政立を備えやりア (SPat(2))コーディング - オクテ	T	(3)	B 14
7 1 2	1	1	
理例フィールトリ (CI) スペクトル共一度が可能検査症 (MPAx(2))コーディング	T	Wa:(2)	# 25
簡別フィールドコ (cs) スペクトル最大開始数 - ニリハGes(2))コーディング	T -	, 10mm(2)	# 20
試別フィールトa (CI) スペクトル電大規模者 。 下り(MPar(2))コーディング	_	XP#4(2)	■77
電荷フィールチョ(c)) スプリッタ物材 - (apric(3))フーティング - メク		3202(3)	2 14
Fy1:	1		1
第31フィール FB(C:)スプリッタ病病 - (#Per(2))コーディング - オク	-	BPar(2)	表 70
7 y } 2	1	į.	1
他別フィール Fa(62)データ連貫金(単塩) (80a+(3))コーディング オ	- 26	MPar(2)	10.30
27-711	ĺ	(
旅店(フィールド b (50) デーケ返圧者(意大) (SPat(2))コーディング - す	D9	MPAT(2)	Ø 11
クデット?			1
注ボフィール FS (£2) データ定理量(量介) (fistat(2)・コーディング - ゴ	Of	10-17(2)	# 12
P9+1)	1		1
	_ es	, MFez(I)	表形
77711	ı		
機関フィール F a (52) デーチ達良量(最大) (中の2:2)) コーディング ー オ	U#	FPer()	EE 33
クテットフ	L.		1
室対フィール F 8 (sh) デーナ波定点(合小) (FFeE(2))コーディング - オ	d's.	Mar(3)	₩ 32
77713	L.	1	
単泉フィールドロ (G) データ項尾タイプ(Mex(1))コーディング	05	War(1)	Z 33
型内フィールドト (SO) アータ温度タイプ(FFGE(1))コーディング	99	MP4E(2)	£ 33
■対フィールドタ (4x) ギーケ連取タイプ(70×(1))コーディング	400	; Mar(2)	£ 33
取例フィールドB(SR) キャリア政策規定 (IDPax(2))コーディング - オタ		Paris)	B 24
Dat 7	ı	1	l
世界アイールドの (SA) キャリア単領資泉 (SPEI(1))コーディング - オク		MTME(2)	₩ 15
Py+2	L.	1	
CL - MANNE			
ロ・ サービス信件			i
25 - F0			

メッセージタイプフィールドは、フレームのメッセージタイプを識別する。改訂番号フィールドは、標準が準拠している本発明の改訂番号を限別する。改別フィールドは、(1) 非交属協有情報、(2) チャネル機能情報、(3) データ強度情報、(4) データフロー特性、および (5) スプリッタ情報などの情報を含むが、これには限定されないものとする。説別フィールドはNPar(1)、SPar(1)、NPar(2) のいくつかのオクテットから構成される。NPar(1) およびSPar(1) オクテットは「おけなに送信される。NPar(2) オクテットはSPar(1) の該当ビットが "1" の場合のみ送信される。オクテットは表19に示す即便で送僧される。

例えば国別コード、プロバイダ長、およびプロバイダコードフィールドのペン ダ複製はLTU一丁動告す。35のフォーマットに従い、図15に示す非標準フィールドで使用するのと関じである。

表15. 実施形態#1のメッセージタイプフィールドフォーマット

**************************************		Y-	44		_
			2	1	
es (•	٥	a	,	
cz. (ā	ě		ē	
cra l		ā		- 1	
ACT(1)		1			
ACK(Z)	ě	· [ě	•	
270-2 BIT F-17	•	ı	•	-	
ここじょつ 月に子母	٥	,	t.	,	
(AFC)	,		1	•	
MAX(2)	,	•		1	
MAT(3)	1		1	•	
EAR(+)	1	,		1	
PC T		-,			
ハングフック	1			_1	
1:10-1 Aに予約	1	- :	,		_
ETC-1月に予約	1	7	1	1	

表16.実施形態#2のメッセージタイプフィールドフォーマット

_	Γ.			۲.,	10	2			-
メッセーシタイプ	T•	~ ;-	•	3	4	3	- 5		_
11.5	10	-	-•	•	-		۰	ť	_
1 at 2	١٥		۰		۰	٥	٥	1	
ct	16		٠	٠	٠	•	1	٠	
CLD	16		۰		6	۰	1	1	
ACK(3)	١c		۰	1		9	0	,	
1CTK(2)	10		•	1	c	9	۰	1	
WX-CF	l c	•	1		c	•	c	•	
ATK-105	c	,	1	٠	C	•	٠	1	
NAR-KN	۱.	٠	1	٠	•	•	1	•	
KAR-NU	c	2	2		•	•	1	ı	
SIQ-P3	<u>:</u>	2	_i_	_ 1	•	1	c	•	

憶別(1) パラメータフィールドはNPar(1)、SPar(1)、NPar (2) のいくつかのオクテットから構成される。これらのオクテットにおいて、 Gパラメータにはユニークなビット位置(またはフィールド)が割当てられる。

割当てられたビット位置のバイナリ"1"は、バラメータが有効であることを示す。 複数パラメータの有効性は、有効なバラメータに放当する名ピット位置のバイナリ"1"を送信することによって伝達される。フィールドはその表に記載しているようにコード化される。

NPar (1) およびSPar (1) オクテットは常に送信される。NPar (2) オクテットはSPar (1) の数当ビットが"1"の場合に限り送信される。オクテットは当19に示す順序で送信される。レベル1NParを表20に示す。レベル1SParを表21と表22に示す。レベル2NParは表23から表35までに別々に示す。

表20. 識別フィールド - {NPar (1)} コーディング

spar(t)	•	7.7	4	- 3	-	•	2	
17C-1 MC 740		+	-	-	-	¥	*	1
₩D v. e			*	*		×	1	=
the v.this	×	×	×	x	1	1	×	Ŧ
· 经加速的 10 mm 10 m	w .		*	*	1	×	*	*
ACR(1)	×	×	*	1		38	*	=
270-9 用に子竹	i w	I ≖	1	×	*	×	*	*
毎季弁部様フィールト	· *	1	-		*	×		-
このえクテットにピバナメータなし		L ∘_	۰		•	٥		۰
注: 如曲v.a 以上以前也v.tbie の可用性を推到するこ	とこよって会元	343	4.7	1	111	441	tic y	- 3
CESTER &.								

安21. 識別フィールド (機能情報) ー {SPar (1)}

SPac(1)		7	-6	- 5	4	,	2	1
見た子体中のキャリア		7	×	×	-	×	×	-1
スペクトル物ーは厚可能用独立			=			*	1	
スペクトル最大要素を一…8	*	*				1	×	-
スペクトル最大再基配ー下り	*		-		1	=		_
スプリック情報 ー エTO-A	x .		*	1	*	×		
マンタガにうた	=	*	1		*	×	*	
D. 中央 44 平明 41 16 16 16 16 16 16 16 16 16 16 16 16 16	×	1	-		7	*	*	
このオクテットにはハラメータでし		۰						•

表22. 識別フィールド (サービス要求) - {SPar (1)}

コーディング - オクテット?

	,	•		_				
SPar(1)	1.0	7	6	- 5	•	-3	2	1
デーラ連度量下り	1.2	-	Ŧ	-	×	Ŧ	×	-:
データ連定量上り			*	×	*	2	1	
データ追求サイプ下り		1 .	*		*	- 1	×	
データ選尾タイプより	1 2			×	ï	•	×	x
キャリアの連合要求	-	1 ×		1		×		×
170-1 月に予印	×		1	*		×	3	*
理学なび集サービス概念	x	1	×	1	x	×	×	×
このオクテットにはパラメータなし		0	٥	۰	0	•	0	•

送供キャリアとファミリーを上に示す。

5 g , 1

表23. 図別フィールFB(CI) 現在基個中のキャリア (NPar(2))

コーディング - オクテット1

10°m2 (4)	70	7		-5	4	-,		_1
祝在遺伝中の 4.3135 tots ファミザ(s)	-	-		_	_	-		
現在通信中の 4 も20 ファミリ(9)			ĺ				1	-
収在設備中のキャリア λ-1		*	×		*	1	-	
現主区信中のサヤリア Act or	1 2			×	1	×	×	*
成子を信中のキャリアAcam	1.5			1		*	*	*
ETHEPC++ 77 Act-		×	1	×	×	*	*	*
このオクテットにはパクメータなし	j =	=		•	•	•	•	۰

表24. 識別フィールドB(CI) 現在透信中のキャリア {NPar(2)}

コーディング - オクテット2

mper(2)	10	7	1 6	- 3	4	3	2	1
基を設定中のキャリア kgs-s		×		×	*	_		1
現在改信中のキャリア AGE-e	×	ï		×	×	×	ī	×
現在連信中のキャリア *****	X	•		*	×	2	*	34
現在遺伝中のキャリア Aggrag		*		*	1	*	x	*
現在政策中のキャリア 841-	2			1	*	*	•	×
投資金を中のターリア 3-1	=	×	1	*	×	×	×	*
このナクテットにはパラメータなし	=		۰	0	0	0	0	0

ま 25-27 の使用可能スペケトル開放数はXT5-3xの ta/sta 複数(トーン 40 のみを通じて延信する X20・c など)を

まずのこん点であり、重視したスペクトル製作の可用性に対してのず3年を示すことができる。

表25. 歳別フィールドB (CI) スペクトル第一使用可能周波数

(NPar (2)) コーディング

Mer(1)	•	7	6	5	4	-5-	2	ד
ITU-F 用に予約	×	×	1	1	7	<u> </u>	-1-	-
増水による程式 なし	=	×		٥	٥		۰	٥
スペクトルの唯一使用可能用象数(ビット 6-1× 80 kHz)	× .	*	*	×	1	*		×

表31. 趋別フィールドB (SR) データ速度量(最大)

{NPar (2)} コーディン	r		オ	クラ	٠,	۲ 2		
TPer (2)		7	6	5	4	,	7	1
ITM-E用に手約	×	x	1	1	1	т		7
領水による際定ない	×	×	0	0	0	Ð	٥	
最大学地語 (ピット 3-3 x 513 ktops)	×		1		*			×
最大存地前 (ごサト 33 ± 35 kbps)	×	×	٥	×	3	×	I	×

表32、識別フィールドB (SR) データ速度量 (最小)

{NPar (2)} コーディング - オクテット3

	FFer (2)	1.5	7	16	- 5	4	7	2	1
į	LTV-T 用C予約	1	-	<u> </u>	1	1	τ.	- -	7
i	雑念による指すなし	x	×	10	•	٥	٥	۰	۰
	暗少摩移順(ピット 5-2 × >12 Mage)	-	×	1		×	*	×	×
	個小展別略(ビット 5-1 x 32 thre)	2	×		×	*	•	×	×

表33. 識別フィールドB (SR) データ速度量タイプ

(NPar (2)) コーディング

XPax(2)		7	6	-3	4	-3.	3	-1
低レーアンシ	×	-		×	-	*	-	1
一定レーテンタ	x	×	×	×	x	æ	3	3
パースティ	13	×	l ×		*	1	*	*
az.			×	*	ı		-	
	7			3	×	×		-
	*	×	1	=	×	*	*	×
このオクテャトにパラメータなし		*		•		Q	•	•

xTU-Xは他のxTU-Xがある数のキャリアのみで送信を行うよう要求し ても良い。これにより、上記のように、トランザクションの残りの部分または次 の初期化のためのキャリア飲を低減することができる。xTU-Xは他のxTU -Xが実現できるとわかっている要求のみを送るべきであることに留意すべきで ある。

表34. 歳別フィールドB (SR) キャリア送信要求 {NPar (2)}

コーディング ー オクテット1

- / 17/	~ /	•	-	-				
Mer(3)	1.	,	14		4		-	1
4.3125 x81ファミリー(A) 6 用いた辺径表示	x	T	×	*	¥	Ŧ	Ŧ	1
← Adia ファミリー(B) (4月)(4分別例要収	*	÷	1	-	-	-	ī	-
カャリアA _{4 とは} による数据要求				×		1	×	

妻26. 餓別フィールドB (CI) スペクトル最大周波数

- 上り {NPar (2)} コーディング

—· · ·			-					
MPsu (2)	•	7	6	3	•	3	2	1
270-7 BC 749		-	1	1	1		1	1
環境による特定なし		ĸ		D	0	0	0	0
スペクトルの最大連数数 - 上り(ビット 5-1× 1 Kib)	×	×	2	×	×	*	ĸ	×
スペクトルの最大周波数 - 上り【ピット 3-3x 30 kits)	×	×	Ŀ	<u>*</u>	<u>*</u>	*	*	_=_′

表27. 超切フィールドB(CI) スペクトル量大周波数

- 下り {NPar (2)} コーティング

MFax(1)		7	•	3	4	•	-	
170-9 月に予約	×		1 1	7	1	1	1	-1
端末による投走なし	' ×		١.		٠	٠		۰
スペクトルの最大電景製 = 下り(ビット 5-tz 1 mtx)	; ×	I	l ı	×	×	×	×	×
スペクトルの最大所要像 + 下り (ビョト 5-2s 10 kmg)	. *			×	*	*		*

表28. 成別フィールドB (CI) スプリッタ情報 {NPar (2)} コーディング - オクテット1

pper(2)	 		7	6	•	-		. 2	7
(17 社会声	 	1 2	-	×	-	-	Ŧ	-	•
LPF LT CS A I SCON		x	×		T	×		1	•
LPF (2)EFE 1 628						ĸ	1	*	
アルナダに予約		l x	3	×	×	2		-	
ttu-t月に子供		×	×		1	*	*	*	
・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・		l ×		l ı		*	×	×	
このオクテットにパラメータなし		l x	×	٠.	0	0		0	

表29. 観別フィールドB (CI) スプリッタ情報

{NPar (2)} コーディング - オクテット2

Frec(2)			1	7	6	5	4	3	2	- 2
1097 以 25 4至2 (香州)	.,		7	×	×	*	*	-	×	1
MAY MASS KASE CHA. INDM			×	×	į =	×	×	1	1	x
MPF HE SEG LEGE (BEHF ISON ICA & ADSL)			×	-			×	1	*	×
MPT GE 34C MILE (VDSL)		ĺ	×	ж	×	x	1	x	×	x
370-1 同に予款			*	*	×	I	×	×	×	ĸ
福年企事学 577		ı	×	×	1	×	×	×	×	
このオクテットにハウメータなし			*	*	0	٥	۰	٥	•	0 1

表30. 電炉フィールドB (SR) データ速度量 (平均)

{NPar (2)} コーディング - オクテット1

Mref(2)	10	7	6	3	. 4	3	7	1
170-7 尾に子約	×	×	1	1	1	1	1	1
効果による機能なし	×	×		٠	٥	•	P	•
平均資助版(ビット 5-1 χ 512 1/2-2)	я.	*	LŁ		_*	. *_	×.	*

キャリア Resによる政保費は キャリア Resによる政保費ま このオクテットにはパラノータなし	X X	1 1 x	1 0	1 = 0	£	37 28 C	# # 0	R R O	
--	--------	-------------	-----	-------	---	---------------	-------------	-------------	--

表35. 識別フィールドB (SR) キャリア送信要求 {NPar (2)}

コーディング - オクテット2 はっ キャリア Add による近位要求 キャリア Bd による近位要求 キャリア Bd による近位要求 このオクアットにはパティークス Fer (2) 8 7 1 5 4 3 2 1

標準情報フィールドはNPar (1) ms、SPar (1) ms、並びにこと によるとNPar (2)、SPar (2)、およびSPar (3) のいくつかのオ クテットから構成される。NPar (1) およびSPar (1) オクテットはこ こで指定され、常に送信される。NPar (1) オクテットのコード化を表36 :に示し、SPar (1) オクテットのコード化を扱37と表38に示す。

NPar (2)、SPar (2)、およびSPar (3) オクテットの内容はS Par (1) の該当するビットが"1"の場合のみ送信される。一般に、内容は それぞれのITU-T動告に固有の変調およびプロトコルの詳細に関連している。 変聞コード化の仕様のいくつかの実例を表39-45に示す。

妥36、標準情報フィールド - {NPar (1)}

コーディング

Star(1)		_7.	•	•	•	3	2	7
食声等域(動き V.0 または V.(b)。)	; 2	×	×	-		*	-	7
本部界を用いた(J.997.1 (タリア 200) リャネル	x	ĸ	-	×	×		1	,
ITU-T 尼仁子的	1 1	×	×	×	2	1	*	1
110-1 月に子的	i x	*	×	*	1		×	•
ITU-T 月に子的	1 2		=	3	*		*	
ITC-3	1	*	1	ĸ	×	×	•	
コレース月に予約	1	ı	*	×	*		-	
このオクテットににパフメータなし	12	۰	۰	۰	۰	٠	۰	

表37. 標準情報フィールド - {SPar (1)}

COST. 1 - ARRESA .	K	*	×		•	×	*	1
\$157.7 - ARGOL 3	i s	-	×			*	1	
ersz-1 - Annes C	I z	- 14	3	I		1	x	* 1
3.1401		-	-	*	1	*	*	×
cr 92. 2	1			1				×
#182.2 - (1CM-1539/単位)	1 2	-	1				ī	
非部平的能(玄照)	151	1 7	÷	-	-	*		
このオクテットにはパフノータなし	1.0		7	7	~	-	-	

扱38. 擦準情報フィールド - {SPar (1)}

コーディング ー オクテット2

Stur(1)		7	-6	5	4	3.	2.	. 1.
ARSI MDELZ / G.quelz	Z	-	-		*	-*		1
ARSI VDSL a / U. edsl Annex e	=		*	1	2	x	2	x
AFSI VDEE # / G. work ALBAN B	×		*		-	1		
ARST T1.613 laste 2	1		*	2	2		×	1
195-9 最に子的	1	×	-	1	×			
1211-1 前に予約	1	×	1	×	*	E	×	
170-7 PC 90	2	1	×	×	2	1	×	1
このオクテットにピバラメータなし	1.0	. 0	_ 0	_P_	0	•	۰	

表39. 數料 BG. 992. 1 Annex a {NPar (2)}

ゴーディング - オクテット1

NPes(2)	; •		6	5	- 4	1	3	7
GAD1.1 - Annes ・屋のパラメータをたはフトフィールを発度	TX	*	*	*			*	1
	1 3	×			×	*	1	*
	l x	×	×			1		
TN=0, RTK=1	1 2	×	l x	X	1	×	x	3
PTR .	i x			1	x	×	x	*
€ ID®	l ×		1					
	l x	1		*				
このオクテットにはバラメータなし	i x	•		•	٥	٥	٥	

表40. 女問 BG992. 1 Annex a {NPar (2)}

コーディング - オクテット?

			-		-					
	Mpar(F)			_7						_1_
ASI/ATMI I D			×	×	×	*	*	2		ı
ARD FD			x	*	2	×	×	×	1	×
AS3 T 5			×	×	1 -	*		1	*	
LSLTD			×	*	1 =	×	1			*
Les Fb			×	=		1		-	4	×
LET /ATEL 129			x	X.	1 2	×	×	*	×	=
このオクテットにはバラ	メータなし	_	x	×	10		_0	0	_ 0	_0_

表41. 安朗 BG、992. 1 Annex a {NPar (2)}

コーディング - オクテット3

N2sc(2)		7	-	- 5	<u> </u>	-3	7	1
res (†)	×	# X			-	_	↽	$\overline{}$
Ī	×	=	- x	x	ï	×	ī	×
				<u> </u>	_		_	

`	×	-	×	ī	×	×	Ŧ	*
このオクチャトにはバラメータなし	×	×	1	*	×	•	×	
	×			a	•	0		0

MS、CL、CLRメッセージは、オブションによりここで定義する情報を超 えた情報を伝通するために非様準情報フィールドを含み得る。非極準情報を送信 する場合、非極準フィールドパラメータ(NON-standard field parameter) が発信メッセージの説別フィールドでパイナリ"1"にセットされる。非極準情 報フィールドはオブションにより一つまたは複数の非模準情報プロックから構成 し得る(図14を参照)。

各非物準結成プロック(図15を参照)は、(1) プロックの残りの部分の長さを指定する長さインジケータ(1オクテット):(2) 整合T. 35で定義される国別コード(Kオクテット);(3) プロバイダコードの長さを指定する長さインジケータ(1オクテット)(例えばLオクテットが続くことを示すオクテット(数);(4) 勧合T. 35で識別される国で指定したプロバイダコード;および(5) 非極準情報(Mオクテット) から機成される。

本発明により、ネゴシエーション手順の終了後に本発明で使用する変調を引き 転き過信することができる。本発明の特徴によれば、変調は例えばクリアチャネ ルEOことして使用することができる。例えば、極単情報NPar (1) ピット はCL/CLRメッセージの可用性(アベイラビリティ)を示し、西じピットは MSメッセージにおける選択を示すために使用される。ACKメッセージによる 本発明のネゴシエーションプロトコルの終了技、クリアEOCチャネルを提供す るためにキャリアはONのままにすることができる。

過去において、増水によるATU-Rハンドシェイクの構成はATコマンドまたは他の専有手段を用いて実行された。本免明によれば、増来とATU-Rの間でAOM管理プロトコルを使用し、またATU-Cとネットワーク管理システムの野で類似した適信経路を使用する。上記呼ましい真鍮の形態において、増来はSNMPプロトコル(IETF BFC 1157,1990年5月発行)を使用してATU-Rにおいて本発明のハンドシェイク手順を構成しモニターする。本 免明のハンドシェイク手順のデータ速度は100パイト/秒以下であるため、始

	x	*	×	*		1	•	
1 .	2	*		*	1	-	×	
F	I	×		1		×	×	
このオクテァトに比バテメータなし	×	=		-		*	-	
1	x	x		P		۰	۰	۰

报42. 変調 BG992. 1 Annex B {NPar(2)}

. コーディング - オクテット1

	7	4	- 5		. 3	2	-1
, ×	*			_	-	×	-1
1 2	×	×	*	×		1	*
	*	2	×	*	1	*	20
E	24	×	-	1	2	-	-
1 2	*	I =	1	*	¥	*	
l z		1 3	2				
l x	×	0	•	•	Ö	0	0
tart (c	-33 B	ŁØ.	uz F	~'y'	1-11	HY	6
ショント							
	HE TO	2 × 2 × 2 × 2 × 2 × 2 × 2 × 2 × 2 × 2 ×	2 × x 2 × x 2 × 1 1 × x 0 2 × 0 2 × 0 2 × 0 2 × 0	基 メ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ エ		ま x x 1 x 1 x 1 x x 1 x x 1 x x 1 x x x 1 x x x x 0 e e e e e e e e e e e e e e e	2 x x 1 x x 1 x x x x x x x x x x x x x

表43. 皮膜 BG. 992.1 Annex C (NPar (2))

コーディング - オクテット1

Nter(2)	10		6	- 3	4	3	2	1
OP21.1 AND-EX C層のパラメータまたはプロフィールを危定	I		1 =	-	•	×	*	1
	1 =	×	-		×	*	1	*
	1 2	×	×	×	*	1		Æ
その他	x		=	×	1	×	×	
•	×	-	=	1	10	×	*	*
		×	1 1	×	*	×	2	×
このオクテットにはパワメータなし	1 =	*		٥	۰			٥

表44. 定間 BG. hdsl {NPar (2)}

コーディング

37 Pers (2)	, 6	7	. 8	•	4	3.	. 2	1
G. hdel knows EMS	į×	×		I	x	x	×	1
	×	x		x		×	1	24
	×	~	. =	*	×	3	*	*
<i>₹</i> Ø 4	X		į ×	×	1	×	*	×
1	ı ×	-	×	1	×		*	*
このエクテットにはハラメータでし	12	-	1	=	*	×	×	
COLUMNIA			1.0	۰	۰		Q	•

表45. 皮胸 BG. 992. 2 {NPar (2)}

コーディング - オクテット1

NPar(2)	10	7	16	-	4	3	-2	1
4303.2 房のパラメータまたはプロフィールを指定	x	* .	×	×	ŧ	×	-	1
1	×	=		*		*	1	•
+00	×	×	2	×	2	1	×	×
	×	×	×	×	1	*	*	*

末がハンドシェイクセッションに製価的に加わるためには十分な時間を設ける必要がある。

一般に、CLおよびCLRメッセージパラメータはハンドシェイク手順の開始 前にセットすることができる。本発明によって絶水はパラメータのうちいくつか の状態を(ATU-Rについて)無金することができる。

SNMPトラップは、MSまたはACK/NAKメッセージなどのアイテムに 影響を及ばすことを貸む場合、増末の影響を受ける必要のある受情メッセージの 需要な部分を示すために使用することができる。

本先明はその好ましい交換の形態を参照して評値に投示され、記載されているが、次の検求項によって定義されるように本是明の結構と範囲から逸脱しない版り、形偶およびまたは詳細において理々の変更を行うことができることは当異者によって理解される。本発明は特定の手段、材料、実態の形態を参照して配送されているが、本発明はここに関示された事項に限定されるものではなく、西求項の範囲内のすべての均等物に拡張されるものと理解される。

(発明の効果)

以上説明したように本発明によれば、既存の回納会件に適した付定の(xps 1) 通信標準を認定するために通信チャネル、関連機器、および規制環境のほグ の基成、能力および限界を検出する通信器は、およびチータ通信方法を提供する ことができる。

始東の終題

- 1. センター側の通信数据に対して特定のモードを指定するためのMS信号を通信し、前記センター側の通信数据よりACK信号、あるいはNACK信号を受信する第1の連信モードと、前記センター側の通信数度はMS信号の遺信を提択するMR信号を通信し、前記センター側の通信数度よりMS信号を受信すると、その後ACK信号、あるいはNACK信号を前記センター側の通信数度へ送信する第2の通信モードとを実行する通信手段と、前記センター側の通信数据と通信を開始するとまに前記第1の通信モードと前記第2の通信モードのどちらか一方を通対するとまに前記第1の通信モードと前記第2の通信モードのどちらか一方を通対する対理学及と支援する通信数据。
- 2. 前記機信手段が、自己の機能リストを含み、かつ前記センター側の適何数度 の機能リストを送信するように前記センター側の適便数置に要求するCLR信号 を送信し、前記センター側の適位数度の機能リストを合むCL信号を前記センク 一側の適個数関より受信すると、その後ACK信号、あるいはNACK信号を前 個でンター側の適信数量へ送信する第3の適信モードを実行する原本項上記載の 連続数据。
- 3. 前記第1の通信モードの実行前に前記第3の通信モードを実行することを特徴とする前水項2記載の通信装置。
- 4. 阿配第2の通信モードの実行的に前記第3の通信モードを実行することを特徴とする静文項2配表の通信装置。
- 5. 前記通信手段は、実行不可能なモードを要求するNS信号を前記センター側 の通信報電から受信したときにNACK信号を送信することを符数とする請求理 1記載の通信報酬。
- 6.前記通信手段は、NACK信号を送信後、設置を初期状態に戻すことを特徴 とする前求項5紀載の連信装置。
- 7. 前記地信手段が、自己の機能リストを含み、かつ前原センター側の通信接触の機能リストを法督するように前記センター側の通信装置に要求するCLR信号を送信し、前記センター側の通信装置の部分的機能リストを含む部分的CL信号を前記センター側の通信装置より受信すると、その後ACK信号、あるいはNA

- CK信号を前記センター何の通信装置へ設備する期もの通信モードを裏行する意味項1万至6のいずれかに記載の通信装置。
- 8. 前航海信手段は、前記第4の通信モード実行において前記センター側の通信 毎度より部分的CL信号を複数回受信することを待放とする請求項子記載の通信 毎日。
- 9. リモート側の通信装置に対して特定のモードを招定するためのMSに考を差 億し、前記リモート側の通信装置よりACK信号、あるいはNACK信号を受信 する第1の通信モードと、前記センター側の通信装置にMS信号を受信を要求するMR信号を送信し、前記リモート側の通信装置よりMS信号を受信すると、そ の後ACK信号、あるいはNACK信号を前部リモート側の通信装置へ送信する。 第2の通信モードとを実行する適信学段と、前記リモート側の通信装置と通信を 開始するときに前記載1の通信モードのからな当との表 選択する解剖手段とを表現する通信を促
- 1.0、前記適信手段が、自己の機能リストを含み、かつ前記リモート側の通信並 度の機能リストを送信するように前記リモート側の通信級限に現象するCLR億 号を送信し、前記リモート側の通信装置の機能リストを含むCL信号を前記リモ ート側の通信装置より受信すると、その後ACX信号、あるいはNACK信号を 前記リモート側の通信装置へ送信する第3の通信モードを集行する施来項を記載 の現代装置。
- 1. センター何漁信装置とリモートの通信数型とて適信を行う適信方法において、前記センター何の適信装置に対して特定のモードを指定するためのMS信号を送信し、前記センター例の通信装置よりACK信号、あるいはNACK信号を受信する第1の適信モードと、前記センター例の通信装置にMS信号を必要を基本するMR信号を登信し、前記センター例の通信装置よりMS信号を受信すると、その後ACK信号、あるいはNACK信号を前記センター例の通信装置へ適合すると、またの後ACK信号、あるいはNACK信号を前記センター例の通信装置へ適合することを特徴とするデータ過信に含むデータ過信に含むデータ過信に含むデータ過信に含むデータ過信を記ることを特徴とするデータ過信が法。
- 12. 自己の類的リストを含み、かつ前面センター側の過<equation-block>機能の機能リストを 透信するように前記センター側の通信姿間に要求するC1R側号を送復し、前配

- なンター例の通信施度の機能リストを含むCL信号を前記センター例の通信終度より受信すると、その後ACK信号、あるいはNACK信号を前記センター例の通信装置へ送信する第3の通信モードを前記第1の通信あるいは前記第2の通信モードに弁立って実行する誘来項11記載のデータ通信方法。
- 13. センター側の通信機器に対して特定のモードを指定するためのMS信号を 透信する途間手段と、前記センター側の通信機器よりMS信号に対するACK信 号、あるいはNACK信号を受信する受信手段とを真偽し、前記MS信号は少な くとも識別フィールドと様準情報フィールドを有し、前記ろフィールド内のデー 夕は階層的に記憶されていることを特徴とする通信装置。
- 14.前部MS銀母は複数のオクテットを備え、少なくとも各オクテットの最上位とットはオクテット内のデータの区切りを示すことを特徴とする簡求項1.3 記述の通信終環。
- 15.前記法店手段は、MS信号の送信に先立って、自己の機能リストを含み、 かつ前記センター例の通信報度の機能リストを送信するように前記センター例の 通信機関に要求するC1R信号を送信し、前記受信手段は、前記センター例の通 信報関の機能リストを含むC1R信号を前記センター例の通信装置より受信することを特徴とする情味項 13記載の通信建筑。
- 16. 前記CUR信号は、少なくとも機別フィールドと標準情報フィールドを有 し、前記名フィールド内のデータは簡易的に耐減されていることを特徴とする類 求項15記載の通信蓄資。
- 17. 知記CLR信号あるいはCL信号は複数のオクテットを得え、少なくとも 各オクテットの最上位ピットはオクテット内のデータの区切りを示すことを特徴 とする関末項16記載の連倡数項。
- 1.8. MS電号内の総別フィールドには国情報を含むことを特徴とする情求項1 3.7至1.7のいずれかに記載の通信装置。
- 19、MS信号内の施別フィールドには欧町情報を含むことを特象とする情況項 13万至18のいすれかに配償の退債機器。
- 20. MS信号内の標準情報フィールドにはG. 992.1、あるいはG. 99 2.2を接定する情報を含むことを特徴とする関求項13万至19のいずれかに

- 記載の通信装置。
- 21. リモート側の通信装度に対して特定のモードを増定するためのMS信号を 送信する送信手段と、前記リモート側の通信装度よりMS信号に対するACK信 5、あるいはNACK信号を受信する受信手段とを具備し、前配MS信号は少な くとも開閉フィールドと標準情報フィールドを有し、前配各フィールド内のデー 夕は時期的に記憶されていることを特徴とする週間設置。
- 22. 前記MS信号は複数のオクテットを備え、少なくとも各オクテットの最上位ビットはオクテット内のデータの区切りを示すことを特徴とする開京項21記載の通信策略。
- 2.3. センター制の通信装置へネゴシエーションデータを決信するネゴシエーションデータ送信手段を見信し、前記ネゴシエーションデータのメッセージ情報フィールドは、薄別フィールド、それに続く管準情報フィールド、および呼標準フィールドから情成されることを特徴とする通信装置。
- 2.4. 前記機関フィールド及び前記標準備報フィールドにおいて伝達される情報 のほとんどは、センター側の適度發便及び自局に関連したパラメータからなり、 このパラメータは、関連したサブパラメータを持たないパラメータと、関連した サブパラメータを持つパラメータとに分類される開来項2.3記載の通信装度。
- 25.前原環別フィールドは、少なくともフレームのメッセージタイプを増別するメッセージタイプフィールドを有する請求項23万至24配載の通信装置。
- 26、前記識別フィールドは、少なくとも構想が単独している規格の改訂番号フィールドを有する前求項23万至25のいずれかに記載の通信機能。
- 27、前前機別フィールドは、少なくとも圏別コードを有する競攻項23万至2 6のいずれかに記録の通信被限。
- 28. 前記標準値報フィールドは、少なくとも準拠しているG.dmtもしくは G.lite規格を構造するパラメータを有する前来項23万至27のいずれか に記載の連携機関。
- 29. 前記G. dmtには、G、992.iAnnexA、B及びCが含まれる前 交項28記載の通信装置。
- 30、G.dmtもしくはG.lite規格を機別するパラメータを、関連したサ

- ブパラメータを持つパラメータとして扱う情求項2.9配成の遊録整置。
- 31. リモート側の通信装置へネゴシェーションデータを設信するネゴシェーションデータ選信手段を具備し、前配ネゴシェーションデータのメッセージ情報フィールドは、識別フィールド、それに続く標準信頼フィールド、および弁標準フィールドから構成されることを特徴とする通信装置。
- 32. 前記越収フィールド及び前配想準備報フィールドにおいて伝達される機械 のほとんどは、リモート側の通信額度及び自局に関連したパラメータからなり、 このパラメータは、関連したサブパラメータを持たないパラメータと、関連した サブパラメータを持つパラメータとに分類される前求項31記幕の連信執収。
- 33、前記領別フィールドは、少なくともフレームのメッセージタイプを検別するメッセージタイプフィールドを有する前来項31万至32配数の通信報度。
- 34. 前記機約フィールドは、少なくとも機器が準拠している規格の改訂番号フィールドを有する研究項31万至33のいずれかに記載の通信兼保。
- 3.5. 前配機別フィールドは、少なくとも国別コードを有する前求項3.1万至3 4のいずれなに記載の通信技術。
- 3.6. 前配額準情報フィールドは、少なくとも単拠しているG.dmtもしくは G.lite思格を認例するパラメークを有する請求項3.1万至3.5のいずれか に配載の場信特等。
- 37. 前限G.dntには、G. 992.1AnnexA. B及びCが含まれる誘
 変現3.6記載の過荷袋費。
- 38. G. d.m.t.もしくはG. l.j.t.e規格を簡別するパラメータを、関連したサブパラメータを持つパラメータとして扱う請求項3.7 記載の過個検管。
- 38. センター側の通信装置とこのセンター側の通信装置に接続されたリモート 御の通信装置との間でネゴシエーションデータを交換するデータ通信方法におい て、前記ネゴシエーションデータのメッセージ情報フィールドは、裁別フィール ド、それに続く奨準情報フィールド、および非標準フィールドから構成されることを特徴とするデータ通信方法。
- 40. 前記識別フィールド及び前記標準価限フィールドにおいて伝達される情報 の場とんとは、両数費に関連したパラメータからなり、このパラメータは、周速

- 50. 前記周波数は、G.992.1 AnnexAとG.992.2 AnnexAとで共通であるとともに、G.992.1 Annex CとG.992.2 Annex Cとで共通である影響項49記載の透信装置。
- 5.1. センター側の通信装置とこのセンター側の通信装置に接続されたリモート 側の通信装置との間でネゴシエーションデータを交換するデータ通信方法において、一方から他カヘネゴシエーションデータを送信する際に用いられる周接像と 位方から一方へネゴシエーションデータを送信する際に用いられる周接像とが互いに異なる帯域の複数の周接数であること特徴とするデータ連信方法。
- 52. 前記画被数は、G.992.1 AnnexAとG.992.2 AnnexAとで共通であるとともに、G.992.1 Annex CとG.992.2 Annex Cとて共通である筒求項51記載のデーク通信方法。

- したサブパラメータを持たないパラメータと 開達したサブパラメータを持つパ ラメータとに分類される調求項39 記載のデータ 趣信方法。
- 41. 前尾域別フィールドは、少なくともフレームのメッセージタイプを成別するメッセージタイプフィールドを有する請求項3.0万至4.0記載のデータ通信方法。
- 42、前別機所フィールドは、少なくとも読費が摩黙している規格の改訂番号フィールドを有する環境項38万至41のいずれかに記載のデータ通信方法。
- 4.3. 前配理別フィールドは、少なくとも国際コードを有する請求項3.9乃至4 2.のいずれかに犯載のデータ適信方法。
- 44.前部標準情報アイールドは、少なくとも準拠しているG、dm t もしくは G。11te 規格を機別するパラメータを有する前来項39万至43配載のデー を通信方法。
- 4.5. 前配G. dmtには、G. 9.9.2.1AnnexA. B及びCが含まれる確 求項4.4影像のデータ連携方法。
- 46. G.dmtもしくはG.lite規格を識別するパラメータを、規連したサ ブパラメータを持つパラメータとして扱う精束項45配載のデータ通信方法。
- 47、センター税の通信装置へネゴシエーションデータを設信するネゴシエーションデータ送信手段と、センターからのネゴシエーションデータを受信するネゴシエーションデータ受信手段とを具備し、前記ネゴシエーションデータ通信予段とに用いられる周波数と前記ネゴシエーションデータ受信予段に用いられる周波数とは互いに異なる奇感の複数の周波数であること特殊とする通信装置。
- 48. 前記周波数は、G.992.1 AnnexAとG.992.2 AnnexA とで共通であるとともに、G.992.1 Annex CとG.992.2 Annex Cとで共通である時本項47記載の通信装置。
- 49、リモート側の通信数量へネゴシェーションデークを送信するネゴシェーションデータ送信手校と、通信数量からのネゴシェーションデータを受信するネゴシェーションデータ受信手段とを具備し、前記ネゴシェーションデーク送信手段に用いられる周波数と前記ネゴシェーションデータ受信手段に用いられる周波数とは互いに異なる音速の複数の周波数であること特徴とする通信領表。